

Albert-Ludwigs-Universität Freiburg  
Institut für Informatik

Lehrstuhl für Rechnerarchitektur  
Professor Dr. Bernd Becker



Konfiguration eines Multiprozessorsystems  
und  
Integration von genetischen Algorithmen

von Tobias Schubert

Diplomarbeit

10. Dezember 1999



Hiermit versichere ich, Tobias Schubert, daß ich die vorliegende Diplomarbeit eigenständig erstellt habe und keine anderen als die angegebenen Quellen und Hilfsmittel verwendet habe.

Freiburg, den 10. Dezember 1999



# Vorwort

Im alltäglichen Leben, sei es im Beruf, in der Schule oder im Studium, nimmt *Team-Arbeit* einen hohen Stellenwert ein. Nur durch eine geeignete Arbeitsaufteilung und kontinuierlichen Austausch von Erfahrungswerten der beteiligten Personen ist es möglich, eine Gesamtleistung zu erreichen, die das Leistungsvermögen des Einzelnen übertrifft.

Bei dem am Lehrstuhl für Rechnerarchitektur in Freiburg entstandenen Projekt eines flexiblen Multiprozessorsystems wird von obigem Grundgedanken in zweierlei Hinsicht Gebrauch gemacht: Zum einen gliedert sich diese Diplomarbeit in eine ganze Reihe von Studien- und Diplomarbeiten ein, deren Ziel jeweils die Realisierung eines Teilaspektes ist. Zum anderen beschäftigt sich dieses Projekt mit der *Team-Arbeit* auf Hardware-Ebene, d.h. das Multiprozessorsystem soll durch massive Parallelität vieler Prozessoren ein Höchstmaß an Leistung bei den gestellten Anwendungen erbringen.

An dieser Stelle gilt mein Dank all Denen, die mich während meines Studiums begleitet und unterstützt haben.

Freiburg, den 10. Dezember 1999



# Inhaltsverzeichnis

Abbildungsverzeichnis	iii
Tabellenverzeichnis	v
<b>1 Einleitung</b>	<b>1</b>
<b>2 Hardware</b>	<b>5</b>
2.1 Der Kommunikationsprozessor . . . . .	7
2.2 Die Recheneinheiten . . . . .	10
2.3 Das große Multiprozessorsystem . . . . .	12
<b>3 Zielsetzungen</b>	<b>15</b>
<b>4 Ausarbeitung eines Ablaufschemas</b>	<b>17</b>
<b>5 Die Steuereinheit der Prozessorstreifen</b>	<b>19</b>
5.1 Datenaustausch mit dem Motorola MC68340 . . . . .	22
5.2 Ansprechen des externen Speichers <i>CXK516100</i> . . . . .	26
<b>6 Kontakt vom Anwender zum Multiprozessorsystem</b>	<b>31</b>
<b>7 Programmierung des Motorola MC68340</b>	<b>33</b>
7.1 Notwendige Grundeinstellungen . . . . .	34
7.2 Initialisierung der seriellen Schnittstelle . . . . .	37
7.3 Testen der belegten PIC-Slots . . . . .	40
7.4 Empfang der Aufgabenstellung . . . . .	41
7.5 Die Hauptschleife . . . . .	43
7.6 Präsentation der Endergebnisse . . . . .	47
<b>8 Programmierung des Microchip PIC17C43</b>	<b>49</b>
8.1 Struktur von PIC17C43-Programmen im Intel-Hex-Format . . . . .	53
8.2 Der Speichertest . . . . .	55
<b>9 Das TSP-Problem als genetische Anwendung</b>	<b>59</b>
9.1 Der klassische genetische Grundalgorithmus . . . . .	61
9.2 Die Implementierung des TSP für den PIC17C43 . . . . .	63
9.2.1 Definition einer Probleminstanz . . . . .	64
9.2.2 Die Kodierung einer Rundreise . . . . .	64
9.2.3 Speicheraufteilung . . . . .	65
9.2.4 Berechnung der Distanz zwischen allen Paaren von Orten . . . . .	66

9.2.5	Die Fitneßfunktion . . . . .	67
9.2.6	Generierung einer Startpopulation . . . . .	68
9.2.7	Das Auswahlverfahren zur Bestimmung von Individuen . . . . .	69
9.2.8	Der PMX-Crossover-Operator . . . . .	70
9.2.9	Der Greedy-Crossover-Operator . . . . .	72
9.2.10	Die Mutation . . . . .	72
<b>10</b>	<b>Ergebnisse</b>	<b>75</b>
<b>11</b>	<b>Ausblick</b>	<b>81</b>
	<b>Literaturverzeichnis</b>	<b>83</b>
<b>A</b>	<b>Programm-Datei ATMEL ATF1500</b>	<b>85</b>
<b>B</b>	<b>Motorola MC68340 Betriebssystem</b>	<b>89</b>
B.1	Die Hauptdatei: <code>tonux.a</code> . . . . .	90
B.2	Register-Deklarationen: <code>68340reg.h</code> . . . . .	90
B.3	Variablen-Deklarationen: <code>def.h</code> . . . . .	92
B.4	Vektor-Tabelle der Interrupt-Routinen: <code>vector.h</code> . . . . .	93
B.5	Funktionen zur Datenausgabe am PC: <code>mot2pc.a</code> . . . . .	97
B.6	Initialisierungen, Hauptschleife: <code>basics.a</code> . . . . .	100
B.7	Initialisierung der RS232-Schnittstelle: <code>uart.a</code> . . . . .	104
B.8	Kontaktaufnahme zu den Prozessoren: <code>pictest.a</code> . . . . .	105
B.9	Programmempfang vom Anwender: <code>getprg.a</code> . . . . .	111
B.10	Programm-Übergabe an die Prozessoren: <code>sendprg.a</code> . . . . .	115
B.11	Festlegung der Daten-Größe: <code>datasize.a</code> . . . . .	118
B.12	Festlegung der Topologie: <code>topology.a</code> . . . . .	119
B.13	Löschen der PLD-Speicherzellen: <code>clearpld.a</code> . . . . .	121
B.14	Initialisierung der Variablen: <code>initreg.a</code> . . . . .	122
B.15	Konvertierungsroutinen: <code>convert.a</code> . . . . .	124
B.16	Benötigte Bildschirmausgaben: <code>messages.a</code> . . . . .	131
B.17	Auswertung der PIC17C43-Interrupts: <code>irq.a</code> . . . . .	148
B.18	Datenaustausch zwischen den Prozessoren: <code>change.a</code> . . . . .	150
B.19	Entgegennahme der besten Resultate: <code>getres.a</code> . . . . .	162
B.20	Ausgabe der besten Resultate: <code>showres.a</code> . . . . .	169
<b>C</b>	<b>Microchip PIC17C43 Betriebssystem</b>	<b>183</b>
C.1	Die Hauptdatei: <code>tonux.asm</code> . . . . .	183
C.2	PIC17C43-Speichertest: <code>memtest.asm</code> . . . . .	186
C.3	Programmempfang vom MC68340: <code>getprg.asm</code> . . . . .	188
<b>D</b>	<b>Programm-Dateien zum "Travelling Salesman Problem"</b>	<b>191</b>
D.1	Die Hauptdatei: <code>tsp.asm</code> . . . . .	192
D.2	Parameter des Algorithmus: <code>paramet.h</code> . . . . .	194
D.3	Variablen-Definitionen (1): <code>var.h</code> . . . . .	196
D.4	Variablen-Definitionen (2): <code>names.h</code> . . . . .	197
D.5	Einbinden der Probleminstanz: <code>tspinc.asm</code> . . . . .	199



---

D.6	Partitionierung des externen Speichers: <code>memptr.asm</code> . . . . .	201
D.7	Funktionen für indirekte Adressierung: <code>hlpfkt.asm</code> . . . . .	203
D.8	Generierung von Zufallszahlen: <code>random.asm</code> . . . . .	204
D.9	Mathebibliothek: <code>mathe.asm</code> . . . . .	205
D.10	Index-Zuordnung: <code>index.asm</code> . . . . .	211
D.11	Fitneßwert-Zuordnung: <code>fitness.asm</code> . . . . .	212
D.12	Genetische Basisfunktionen: <code>game.asm</code> . . . . .	213
D.13	Rekombinations-Operatoren: <code>operator.asm</code> . . . . .	223
D.14	Funktionen zum Datenaustausch: <code>kom.asm</code> . . . . .	240
D.15	Übergabe der besten Lösung: <code>bestres.asm</code> . . . . .	244
D.16	Problemspezifische Fitneßfunktion: <code>tspfit.asm</code> . . . . .	246
D.17	Hilfsfunktionen der Operatoren: <code>initops.asm</code> . . . . .	252
<b>E</b>	<b>Programm-Datei zum Threshold-Accepting-Algorithmus</b>	<b>255</b>
<b>F</b>	<b>Inhalt der CD-ROM</b>	<b>257</b>

# Abbildungsverzeichnis

1.1	Blockdiagramm eines Parallelprozessorsystems mit vier Prozessoren . . . . .	2
1.2	Zwei mögliche Datenaustausch-Strategien bei vier Prozessoren . . . . .	3
2.1	Das kleine Multiprozessorsystem . . . . .	6
2.2	Blockschaltbild des Kommunikationsprozessors . . . . .	7
2.3	Ein komplett bestückter Kommunikationsprozessor . . . . .	8
2.4	Momentaufnahme der ICD32-Software . . . . .	9
2.5	Ein komplett bestückter Prozessor-Streifen . . . . .	10
2.6	Das große Multiprozessorsystem . . . . .	14
4.1	Ablaufschema des Parallelprozessorsystems . . . . .	18
5.1	Anbindung zwischen PIC17C43, Atmel ATF1500 und Motorola MC68340 . . . . .	20
5.2	Blockdiagramm des ATF1500-Bausteines . . . . .	21
5.3	Schematische Darstellung einer Makrozelle . . . . .	22
5.4	Schaltbild der Interrupt-Generierung . . . . .	24
5.5	Timing-Diagramm des PIC17C43 bei Schreibzugriffen . . . . .	25
5.6	Vereinfachtes Timing-Diagramm der Interrupt-Generierung . . . . .	26
5.7	Partitionierung des externen Speichers <i>CXK516100</i> . . . . .	27
5.8	Speicherorganisation des Microchip PIC17C43 . . . . .	28
5.9	Schaltbild der Realisierung des Speicherzugriffes . . . . .	29
6.1	RS232-Verbindung zwischen Motorola und einem Computer . . . . .	32
6.2	Das verwendete <i>Mtty</i> -Terminalprogramm . . . . .	32
7.1	Module und Signalgruppen des Motorola MC68340 . . . . .	34
7.2	Das <i>Status Register</i> des Motorola MC68340 . . . . .	35
7.3	Der <i>PORT B</i> des Motorola MC68340 . . . . .	36
7.4	Die Routine <code>picx_interrupt</code> . . . . .	37
7.5	Die serielle Schnittstelle des MC68340 (Kanal B) . . . . .	38
7.6	Das Register <code>SER_ACR</code> , 7-32 . . . . .	38
7.7	Das Register <code>SER_CSRB</code> , 7-25 . . . . .	39
7.8	Das Register <code>SER_MR1B</code> , 7-22 . . . . .	39
7.9	Das Register <code>SER_MR2B</code> , 7-38 . . . . .	39
7.10	Übersicht über die eingesetzten Prozessorstreifen . . . . .	41
7.11	Flußdiagramm zur Verteilung von Anwenderaufgaben . . . . .	42
7.12	Das Flußdiagramm der Hauptschleife . . . . .	45
7.13	Datenaustausch zwischen den Recheneinheiten . . . . .	46
7.14	Konfiguration einer 'Ring'-Topologie . . . . .	46
7.15	Das beste Ergebnis des 20-Städte-Problemes . . . . .	47

---

8.1	Flußdiagramm: PIC17C43-Grundprogramm . . . . .	49
8.2	Flußdiagramm: Dateiempfang vom Kommunikationsprozessor . . . . .	55
8.3	Lesezugriffe auf externe Module . . . . .	56
8.4	Schreibzugriffe auf externe Module . . . . .	57
9.1	Zwei Routen eines 5-Städte-Problemes . . . . .	59
9.2	Das umgesetzte Programmschema des TSP-Problemes . . . . .	63
9.3	Definition eines 6-Städte-Problemes: <code>tsp006.tsp</code> . . . . .	64
9.4	Kodierung der Routen . . . . .	65
9.5	Das Auswahlverfahren: Roulette-Wheel-Selection . . . . .	70
9.6	Einpunkt-Crossover . . . . .	70
9.7	PMX-Crossover an einem Beispiel . . . . .	71
9.8	Mutation an einem Beispiel . . . . .	73
10.1	Pseudo-Code des <i>Threshold Accepting</i> -Algorithmus . . . . .	76
10.2	Zwei Topologien . . . . .	76
10.3	Verkürzung der besten Route beim 60-Städte-Problem . . . . .	77
10.4	Verkürzung der besten Route beim 100-Städte-Problem . . . . .	77
F.1	Verzeichnisstruktur der CD-ROM . . . . .	257

# Tabellenverzeichnis

7.1	Die wichtigsten Variablen des MC68340-Betriebssystems . . . . .	36
7.2	Die Belegungen der Variablen <code>Mode</code> . . . . .	37
7.3	Zuordnung von ASCII-Nummern zu den entsprechenden Zeichen . . . . .	43
8.1	Die Variable <code>Mode</code> und ihre Belegungen . . . . .	52
9.1	Die Anzahl unterschiedlicher Routen bei verschiedenen Probleminstanzen .	61
9.2	Zeitaufwand der Initialisierungsphase ohne und mit Distanzmatrix . . . . .	67
9.3	Zeitaufwand eines Generationsschrittes ohne und mit Distanzmatrix . . . . .	68
9.4	Güte des besten Individuums der initialen Population . . . . .	69
10.1	Güte der untersuchten Probleminstanzen . . . . .	78
10.2	Güte der untersuchten Probleminstanzen (Fortsetzung) . . . . .	79
B.1	MC68340 Betriebssystem - Die Programm-Dateien und ihre Funktion . . .	89
C.1	PIC17C43 Betriebssystem - Die Programm-Dateien und ihre Funktion . . .	183
D.1	Travelling Salesman Problem - Die Programm-Dateien und ihre Funktion .	191

# Kapitel 1

## Einleitung

Betrachtet man die enorme Leistungssteigerung moderner Computer in den letzten zehn Jahren, so könnte man der irrtümlichen Hoffnung erliegen, alle gestellten Aufgaben mittels purer Rechenkraft exakt lösen zu können. Dennoch existieren viele Problemstellungen, die sich nicht in *akzeptabler* Zeit optimal lösen lassen. Derartige Aufgaben sind in der Realität an vielfältigen Stellen vorzufinden, man denke nur an möglichst sparsame Lagerhaltung, maximale Auslastung von Produktionseinheiten, kostengünstige Anordnung von Schaltkreisen auf Chips oder auch logistische Lösungen im Transportwesen.

Viele der genannten Aufgaben fallen in das Gebiet der sogenannten *NP-vollständigen* Probleme, was bedeutet, daß derzeit kein deterministischer Algorithmus bekannt ist, der in polynomieller Zeit die beste Lösung berechnen kann (unter der Voraussetzung, daß  $NP \neq P$  ist). Klassische Beispiele dieser Gruppe sind etwa das in Kapitel 9 implementierte *Travelling Salesman Problem* (kurz: *TSP*-Problem; gegeben ist eine Anzahl an Städten und gesucht ist die kürzeste Rundreise, die jede Stadt genau einmal besucht und wieder am Startort endet) oder auch das am Lehrstuhl für Rechnerarchitektur intensiv betrachtete *Channel Routing Problem*, bei dem zu einer gegebenen Menge von Anschluß-Pins eines Schaltkreises die kürzeste, kreuzungsfreie Verdrahtung der Anschlüsse gesucht wird. Hervorgerufen wird der gewaltige Rechenaufwand unter anderem durch den zu betrachtenden Suchraum aller möglichen Lösungen, der häufig enorm groß ist. Beispielsweise gibt es beim symmetrischen *TSP*-Problem bei einer Rundreise durch 20 Städte bereits  $\frac{1}{2} \cdot 19! = 6.08 \cdot 10^{16}$  viele unterschiedliche Routen, die bewertet werden müssen.

Gesucht sind also alternative Methoden zum 'schnellen' Lösen derartiger Probleme (mit polynomieller Laufzeit). Prinzipiell sind solche Verfahren dann realisierbar, wenn auf die Forderung nach der bestmöglichen Lösung verzichtet wird und der Algorithmus endet, sobald eine 'sehr gute' Näherung erreicht ist.

Genetische Algorithmen stellen hier eine Alternative dar und folgen in ihrem Grundkonzept einem Vorbild der Natur: der Evolution. Abstrahiert läßt sich sagen, daß von den Individuen einer Gattung, die an der Fortpflanzung beteiligt sind, nur diejenigen den Fortbestand der Art gewährleisten, die besonders 'gut' an die Umgebung angepaßt sind. Die bezüglich einer Güte- oder Fitneßfunktion 'schlechten' Individuen sind demnach zum Aussterben verurteilt (*Darwin'sche Selektionstheorie*, 1859).

Die algorithmische Nachbildung generiert zufällig oder durch problemspezifisches Wissen eine Anfangsmenge von möglichen Lösungen (die *Start-Population*), und unterwirft die Individuen (auch Chromosome genannt) mit Hilfe verschiedener Operatoren der Fortpflan-

zung, um danach nur die besten der neu erzeugten 'Kinder' in die bestehende Population aufzunehmen (*Steady-State-Repräsentation*, vgl. Kapitel 9).

Ein wichtiges Merkmal genetischer Algorithmen ist die Tatsache, daß gleichzeitig immer ein ganzer *Pool* von Lösungsmöglichkeiten betrachtet wird, was sich für den Einsatz von Multiprozessorsystemen eignet. Hier kann die Menge möglicher Lösungen auf die verschiedenen zur Verfügung stehenden Prozessoren aufgeteilt werden, die autonom neue Chromosome kreieren und in bestimmten Intervallen austauschen. Durch diese parallel ausgeführte Arbeit wird eine deutliche Performance-Steigerung erhofft (vgl. Kapitel 10). Abbildung 1.1 zeigt dies schematisch für vier Prozessoren.

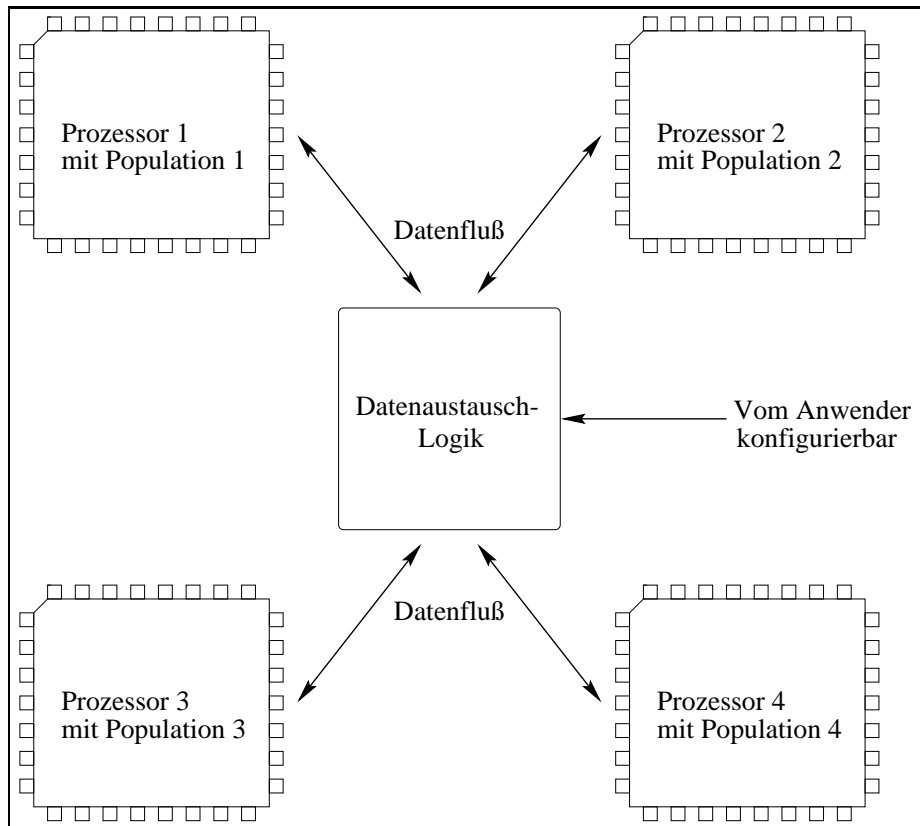


Abbildung 1.1: Blockdiagramm eines Parallelprozessorsystems mit vier Prozessoren

Letztgenannte Idee wird in dieser Diplomarbeit aufgegriffen und ein skalierbares System mit bis zur vier parallel arbeitenden Prozessoren in Betrieb genommen. Diese Prozessoren sollen mit einer Art 'Betriebssystem' programmiert werden, und nach einem Systemstart oder Reset-Befehl vom Anwender mit den eigentlichen Programmen zur Problembearbeitung versorgt werden.

Um die übermittelten Aufgabenstellungen effizient lösen zu können, wird die Datenaustauschlogik der obigen Abbildung so realisiert, daß sie vom Anwender jederzeit geändert werden kann. Abbildung 1.2 zeigt zwei mögliche Strategien des Datenaustausches (Topologie) bei vier parallel arbeitenden Prozessoren.

Die Leistungsfähigkeit wird abschließend am Beispiel des *TSP*-Problemes demonstriert.

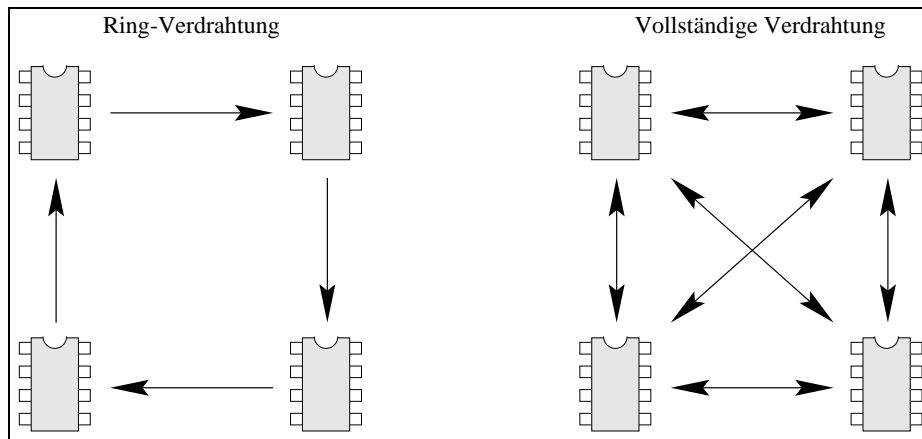


Abbildung 1.2: Zwei mögliche Datenaustausch-Strategien bei vier Prozessoren

Die weiteren Abschnitte dieser Arbeit sind wie folgt gegliedert:

- Kapitel 2 gibt eine Einführung in das zur Verfügung stehende Multiprozessorsystem.
- Die Zielsetzungen der Diplomarbeit sind in Kapitel 3 dargestellt.
- Das entworfene Ablaufschema, nach dem die Prozessortypen programmiert wurden, zeigt Kapitel 4.
- In Kapitel 5 werden die notwendigen Gleichungen für die Steuereinheiten der Prozessorstreifen entwickelt.
- Die Anbindung des Multiprozessorsystemes an einen Computer (Kontakt zum Anwender) wird in Kapitel 6 behandelt.
- Die Programmierung der beiden Prozessoren *Motorola MC68340* und *Microchip PIC17C43* wird in den Abschnitten 7 und 8 erläutert.
- Kapitel 9 und 10 demonstrieren die Leistungsfähigkeit des Systems anhand des *Travelling Salesman Problems*.
- Abschließend werden mögliche Verbesserungen und zukünftige Arbeiten in Kapitel 11 diskutiert.
- Im Anhang ist die Implementation aller Programme im jeweiligen Assembler-Dialekt dargestellt. Zusätzlich ist eine CD-ROM beigelegt, die alle Programmdateien sowie die verwendeten Software-Tools enthält.

Die Schaltpläne liegen dem Lehrstuhl für Rechnerarchitektur momentan nur in Papierform vor. Aufgrund der schlechten Abbildungsqualität wurde deshalb auf die Darstellung im Anhang verzichtet.





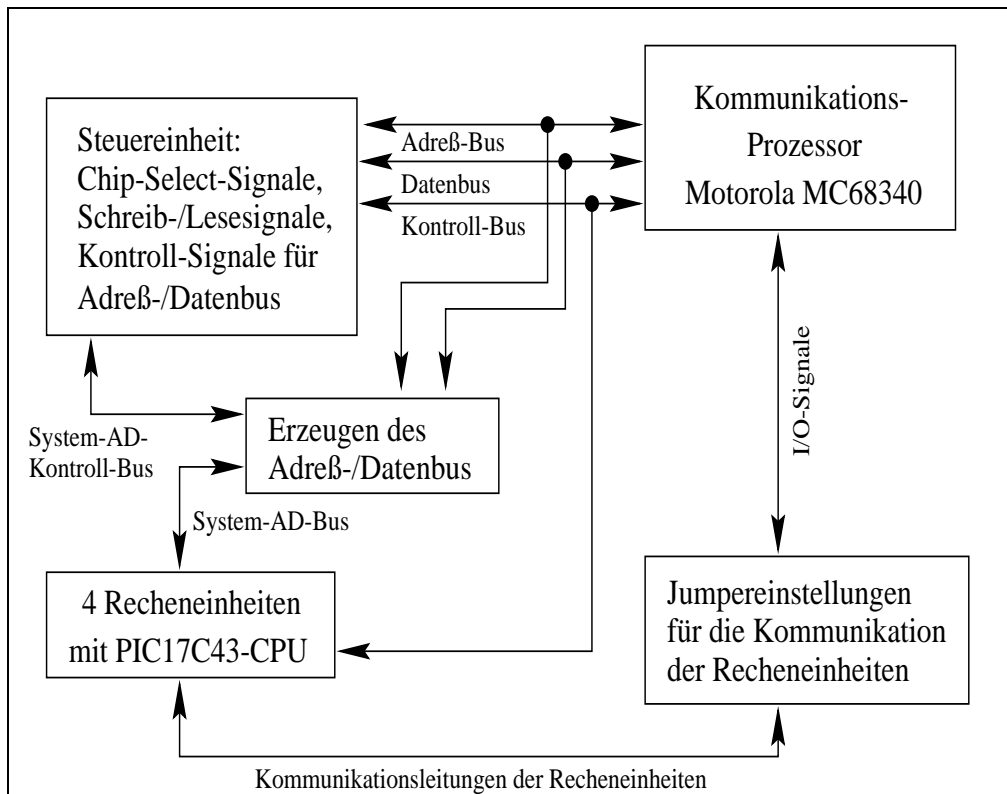
# Kapitel 2

## Hardware

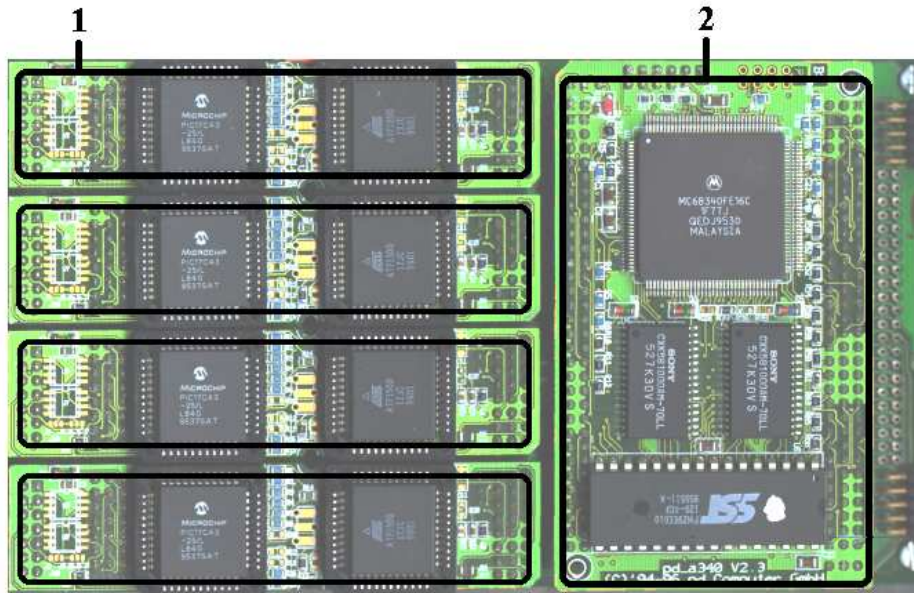
Am Lehrstuhl für Rechnerarchitektur werden intensiv genetische Algorithmen und ihre Effizienz bei vielfältigen Aufgabenstellungen untersucht. Besonders sticht hierbei das Eingangs bereits genannte *Channel Routing Problem* hervor. Die bei diesen Arbeiten gewonnenen Erfahrungen mündeten in die Entwicklung eigener Hardware, die speziell derartige Algorithmen-Konzepte unterstützt und zeigen soll, wie die zugrundeliegende Topologie (vgl. Abbildung 1.2) Einfluß auf die Laufzeit und Güte der Lösung nimmt. In Zusammenarbeit mit der Firma *PD Computer - Gesellschaft für Prozeß- und Datentechnik mbH* mit Sitz in Karben bei Frankfurt am Main entstanden dabei die in diesem Kapitel vorgestellten Komponenten.

Abbildung 2.1 zeigt das *kleine* Multiprozessorsystem, das die Plattform für diese Arbeit bildet und mit dem sich maximal vier Recheneinheiten (Punkt **(1)** der Abbildung 2.1) parallel betreiben lassen. Zur Steuerung der verschiedenen Module dient der sogenannte Kommunikationsprozessor, hier mit **(2)** beschriftet. Es ist deutlich ersichtlich, daß die Recheneinheiten und auch der Kommunikationsprozessor in sich eigenständige Funktionsblöcke sind, die auf die Gesamtplatine nur aufgesteckt werden. Die Vorteile dieser modularen, flexiblen Vorgehensweise liegen darin, daß gegebenenfalls die einzelnen Komponenten durch jeweils Leistungsstärkere ausgetauscht werden können, ohne das komplette Parallelprozessorsystem neu entwickeln zu müssen. Dabei muß allerdings gewährleistet sein, daß die Schnittstellen, d.h. die verschiedenen Bus-Architekturen, kompatibel zueinander sind. Für die Programmierung bedeutet dies, daß alle Leistungs-Anforderungen an das System mittels Software realisiert werden müssen, was einen Mehraufwand bei der Integration der Algorithmen und einen Geschwindigkeitsverlust beim Lösen der Problemstellungen bedeuten kann. Dieser Nachteil wird hier aber in Kauf genommen, um in Forschung und Lehre ein breitgefächertes Anwendungsspektrum abdecken zu können.

Die beiden nächsten Abschnitte widmen sich dem Kommunikationsprozessor und den Recheneinheiten, abschließend wird dann das am Lehrstuhl für Rechnerarchitektur entwickelte System vorgestellt, mit dem sich bis zu 81 Prozessoren parallel betreiben lassen.



(a) Blockschaltbild



(b) Foto

Abbildung 2.1: Das kleine Multiprozessorsystem

## 2.1 Der Kommunikationsprozessor

Die Funktionseinheit *pd\_a340*, *Microcontroller-Modul im Scheckkartenformat mit MC68340* (im folgenden pauschal nur noch als Kommunikationsprozessor bezeichnet), stellt **das** zentrale Modul des Gesamtsystemes dar. Wie aus dem Blockschaltbild in Abbildung 2.2 ersichtlich basiert es auf einem Motorola MC68340-Prozessor und übernimmt vielfältige Aufgaben: Beispiele sind die Generierung der systemweiten Taktfrequenz von 16.78 MHz und der Kontakt zum Anwender, um Steuersignale und zu lösende Aufgabenstellungen entgegenzunehmen und an die Recheneinheiten weiterzugeben. Zusätzlich obliegt dem Baustein die komplette Kontrolle des Datenaustausches zwischen den einzelnen Prozessoren, d.h. es werden deren Kontaktanfragen ausgewertet und entsprechend Daten verschoben.

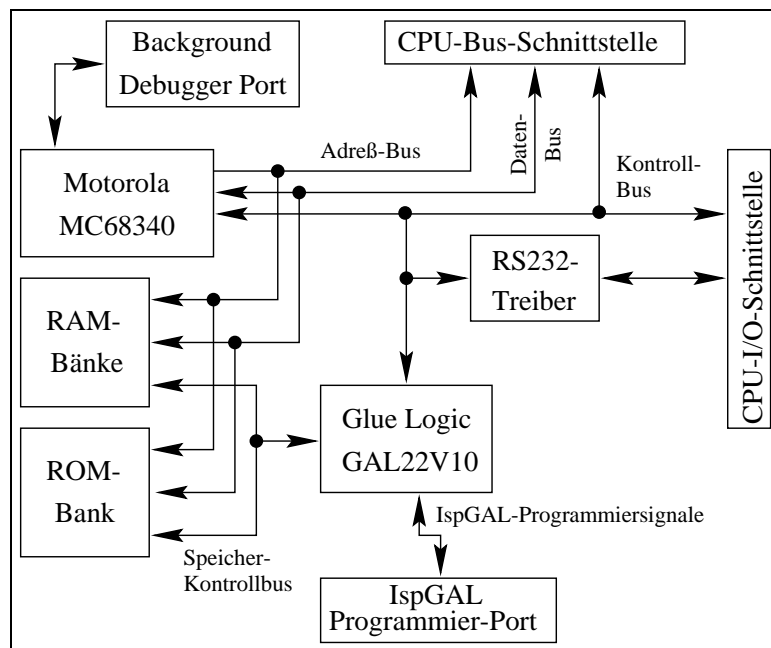


Abbildung 2.2: Blockschaltbild des Kommunikationsprozessors

Die Karte setzt sich aus den nachfolgend aufgeführten Bausteinen zusammen, die kurz erläutert werden. Die Nummerierungen und Bezeichnungen der einzelnen Komponenten sind dabei in den beiden Aufnahmen des Kommunikationsprozessors in Abbildung 2.3 zu finden.

1. **Motorola MC68340.** Hierbei handelt es sich um einen 32 Bit CISC-Prozessor mit zwei DMA-Controllern, zwei seriellen Schnittstellen (von denen nur Kanal B zum Kontakt mit dem angeschlossenen Computer genutzt wird), 4 GByte Adreßraum und insgesamt 256 verschiedenen Interruptvektoren. Ein Blockschaltbild mit den unterschiedlichen Signalgruppen ist in Kapitel 7 enthalten.
2. **CMOS-Speicher SONY CXK581000AM.** Auf dem Kommunikationsprozessor sind zwei RAM-Bänke vorgesehen: die mit Punkt (2) markierte, 'obere' Speicherbank (256 kByte Speicherkapazität) und die sogenannte 'untere' Speicherbank, die sich auf der Rückseite der Platine befindet und momentan, wie Abbildung 2.3.b zeigt, nicht bestückt ist.

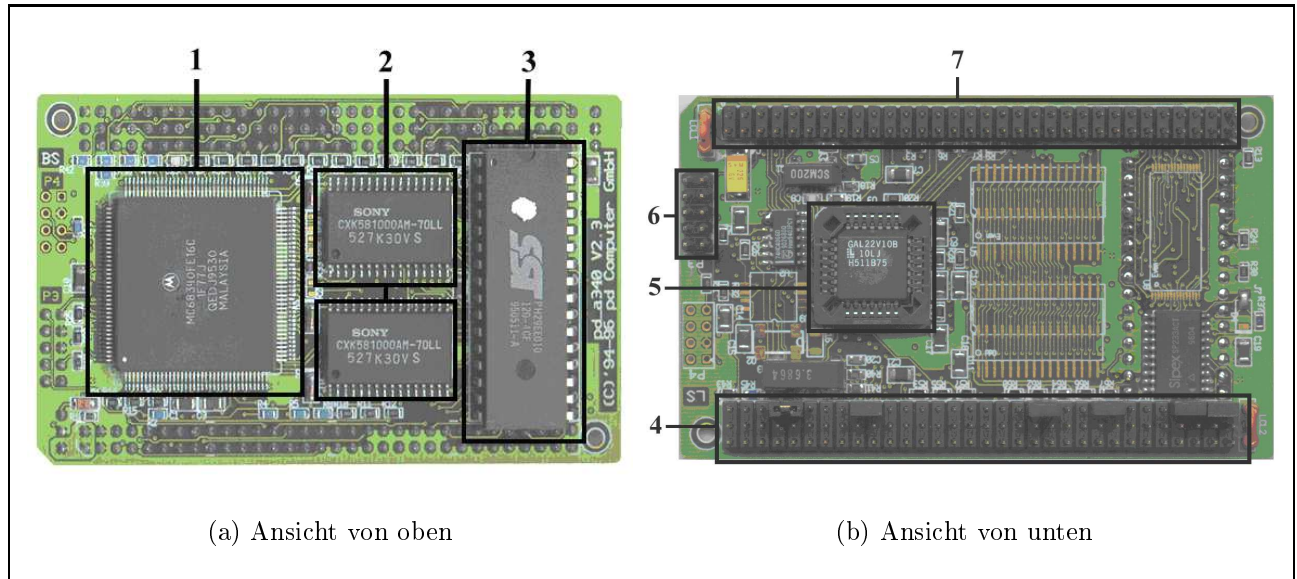


Abbildung 2.3: Ein komplett bestückter Kommunikationsprozessor

3. **EEPROM SST29EE010.** In diesem EEPROM ist ein Mini-Betriebssystem (*Flash Bios*) für den Motorola MC68340 gespeichert. Es stellt einige wichtige Grundfunktionen bereit, wie etwa den Aufbau einer initialen Vektortabelle mit allen Sprungadressen, um bei einem *Power-On-Reset* einen definierten Programmstart zu gewährleisten. Zusätzlich werden den Peripherie-Bausteinen logische Adreßbereiche (*Chip-Select*-Signale) zugeordnet, unter denen sie vom MC68340 aus anzusprechen sind. Im Einzelnen sind dies momentan:

- *CS0*: 128 kByte EEPROM im Bereich  $\$00FE0000 - \$00FFFFFF$  mit drei *Wait States* bei 8 Bit Datenbreite.
- *CS1*: 16 kByte I/O-Bereich von  $\$FFFF8000$  bis  $\$FFFFBFFF$  mit drei *Wait States* bei 8 Bit Datenbreite.
- *CS2*: Entweder nutzbar für die 'untere' (derzeit nicht bestückte) Speicherbank oder zum Ansprechen des *I-Cube* der großen Multiprozessorkarte ([3]).
- *CS3*: 256 kByte Speicher im Bereich  $\$00000000 - \$0003FFFF$  mit zwei *Wait States* bei 16 Bit Datenbreite.

Das EEPROM besitzt 128 kByte Speicherkapazität, kann also zusätzlich noch um weitere Funktionen wie das Grundprogramm aus Kapitel 7 erweitert werden.

4. **Jumper-Leiste.** Hier können grundlegende Parameter des Kommunikationsprozessors eingestellt werden. So ist die Größe der genutzten Speicher- und EEPROM-Bausteine zu definieren oder auch wichtige Signalverknüpfungen wie zum Beispiel eine systemweite Motorola-Bestätigung bei eingehenden Interrupts (*iackin*) können gesetzt werden. Dies ist für die Verknüpfung mit den Prozessorstreifen von Bedeutung, denn erst zum Zeitpunkt der Bestätigung darf von diesen das Interruptsignal zurückgenommen werden.

Weil die vorhandenen JumperEinstellungen momentan ohne Änderung übernommen werden können, sei für deren genaue Bedeutung auf [16] verwiesen.

5. **Glue Logic GAL22V10.** Dieser Baustein generiert aus den vier *Chip-Select*-Leitungen des Motorola MC68340 die entsprechenden Schreib- und Lesesignale für die externen Peripherie-Module. Besonders im Hinblick auf den Kontakt zu den Prozessorstreifen ist die Steuerung von Bedeutung, damit jeder der vier PIC-Prozessoren eindeutig referenziert werden kann.
6. **Background Debugger Port.** In Zusammenarbeit mit der ICD32-Software, im Verzeichnis `Diplomarbeit\Software\Motorola-Debugger`, kann der Benutzer den Prozessor zur Laufzeit von einem Computer aus überwachen. Hierzu wird der Steckverbinder mit einem speziellen Kabel an einen der parallelen Anschluß-Ports des Rechners angeschlossen. Es ist möglich, eigene Programme in den Speicher zu laden, schrittweise abzuarbeiten und sich dabei die veränderten Register und Speicherzellen anzeigen zu lassen. Derzeit wird dieser Zugang genutzt, um das Multiprozessorsystem mit dem Motorola-Betriebssystem aus Kapitel 7 zu starten. Abbildung 2.4 zeigt eine Momentaufnahme: im oberen Teil sind die Spezialregister mit ihren Werten und daneben der gerade aktuelle Programm-Code zu verfolgen.
7. **Systemweite Daten-, Adreß- und Steuerleitungen.** Eine Zuordnung der Pins zu den Signalnamen und ihrer Funktion ist [16] zu entnehmen.

The screenshot shows the ICD32 software interface with the following data:

CPU		CODE F2	
D0	0000FFF	A0	00FE0884
D1	0000000	A1	0000FF6A
D2	0000000	A2	000004E6
D3	0000503F	A3	00000000
D4	00000020	A4	00000DA6
D5	63696574	A5	00FE2408
D6	6F727068	A6	0000067C
D7	F0020080	A7	00010000
CCR	= ttS--III--xnZvc		
PC	0000049E	VB	00000000

MEMORY F6		STACK	MEMORY F3	
00004000	05 00 00 01 00 00 00 02	->DF7F3008	00004100	10 20 00 00 90 C7 05 85
00004008	83 24 12 80 AB B2 E0 58	A3F30501	00004108	05 89 05 8A 05 88 05 8C
00004010	80 8E 66 70 35 46 04 34	F1B81901	00004110	07 89 06 84 10 20 08 00
00004018	82 0A 20 1C 14 80 FF FD	5CB240A7	00004118	03 B8 16 88 16 88 02 B8

```

>mdf6 4000
>mdf3 4100
>
End of macro file reached
>

```

DEBUG F1

F1-Debug F2-Code F3/F6-Mem F4-Step F5-Zoom F7-Trace F8-DOS F9-Repeat F10-Help

Abbildung 2.4: Momentaufnahme der ICD32-Software

## 2.2 Die Recheneinheiten

Neben dem Blockschaltbild mit den wichtigsten Daten- und Signalpfaden sind in Abbildung 2.5 die Grundrecheneinheiten noch einmal aus zwei verschiedenen Blickwinkeln dargestellt. Aufgrund ihres Aussehens wird im weiteren Verlauf nur noch der Begriff *Prozessorstreifen* verwendet, in den Datenblättern [15]-[18] sind sie als *pd\_cmp43* bezeichnet. Sie dienen dazu, die vom Anwender gestellten Aufgaben zu lösen, und stellen in sich geschlossene kleine Computer dar. Auch hier sind die grundlegenden Bausteine durch die Umrandung mit entsprechender Nummer gekennzeichnet und werden wie folgt vorgestellt:

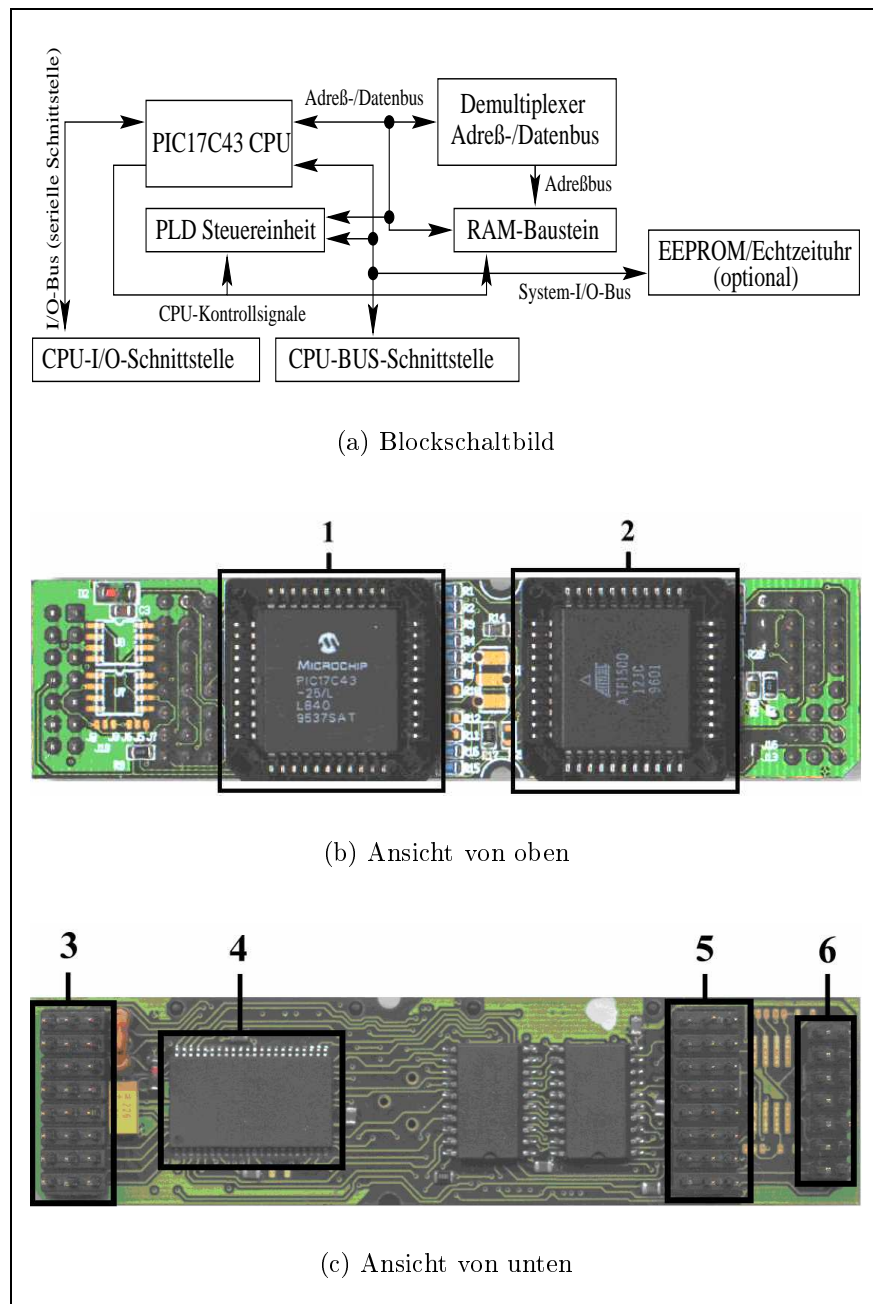


Abbildung 2.5: Ein komplett bestückter Prozessor-Streifen

1. **Microchip PIC17C43-Prozessor.** Hierbei handelt es sich um eine RISC-CPU, die über folgende Eigenschaften verfügt: 8 Bit Datenbreite, 16.78 MHz Taktfrequenz, 4 KByte EPROM für das zu implementierende 'Betriebssystem' aus Kapitel 8, 11 Interrupt-Quellen, serielle Schnittstelle und fünf frei konfigurierbare I/O-Ports. Ohne Speicherpartitionierung ist ein maximal 128 kByte großer Adreßraum adressierbar.
2. **Steuereinheit Atmel CPLD ATF1500.** Um den Kontakt zwischen den Prozessorstreifen und dem Kommunikationsprozessor aufzubauen und das Zusammenspiel zwischen PIC17C43 und externem Speicher (4) zu steuern, wird ein eigener Logikbaustein auf jeder Recheneinheit benötigt. Die notwendigen Verknüpfungen zeigt Kapitel 5.
3. **HSB-CB-Steckerleiste.** Die Signale dieser Pfostenleiste stellen die Verbindung zum Kommunikationsprozessor dar. Gemäß der Ansicht auf Abbildung 2.5 sind die Leitungen wie folgt definiert (die funktionelle Bedeutung ergibt sich aus Kapitel 5):

Reihe A	Reihe B	Reihe C	
/breq ○	ad7 ○	vcc ○	Pin 8
/bgnt ○	ad6 ○	gnd ○	
/cs ○	ad5 ○	clk ○	
/iackin ○	ad4 ○	/int ○	
/dtack ○	ad3 ○	/reset ○	
/trig ○	ad2 ○	ale ○	
sda ○	ad1 ○	/rd ○	
scl ○	ad0 ○	/wr ○	Pin 1

4. **Statischer Speicher CXK516100** mit 128 kByte Kapazität. Genutzt wird dieses Modul zum Abspeichern temporärer Daten (wie etwa die Chromosome einer Population bei genetischen Algorithmen), sowie zum Ablegen der Anwenderprogramme, die auch von dort ausgeführt werden müssen. Dadurch wird sich herausstellen, daß nur noch 112 kByte des externen RAM effektiv zu nutzen sind (vgl. Kapitel 5.2).
5. **HSB-CI-Steckerleiste.** Diese ist besonders für das *große* Multiprozessorsystem wichtig (vgl. Abschnitt 2.3). Auf diesem Stecker liegen mit den Pins RA4 und RA5 die seriellen Schnittstellen der PIC-Prozessoren an, die zum Datenaustausch über die sogenannte *Switch-Matrix* genutzt werden. Erste Ansätze sind in [5] zu finden. Beim eingesetzten kleinen Parallelprozessorsystem kommt dem HSB-CI-Bus allerdings keine tragende Rolle zu.
6. **I/O-Leiste.** Diese leitet die frei konfigurierbaren I/O-Ports des PIC17C43 nach 'ausen', um eventuell weitere Peripherie-Geräte ansprechen und nutzen zu können. Besondere Bedeutung erhält die Leiste bei Anwendungen der Regelungs- und Steuertechnik. PD-Computer setzt beispielsweise ein ähnlich geartetes System mit entsprechender Hardware zum Auswerten von Stimmzetteln bei Aktionärsveranstaltungen ein. In dieser Arbeit wird die Steckerleiste nicht genutzt.

Für die Umsetzung der PIC17C43-Programme wurde der *PICMASTER In-Circuit-Emulator* der Firma Microchip verwendet, der auch zum 'Brennen' des in Kapitel 8 implementierten Betriebssystems für die vier Prozessorstreifen genutzt wurde. Eine Kopie der eingesetzten Software ist auf der CD-ROM im Verzeichnis `\Diplomarbeit\Software\Mplab` enthalten, für weitere Informationen zu diesem Prozessortyp sei neben den Datenblättern im Verzeichnis `\Diplomarbeit\Datenblaetter\Microchip PIC17C43` auf die Literaturstellen [9]-[12] verwiesen.

## 2.3 Das große Multiprozessorsystem

Bei dem in dieser Diplomarbeit vorgestellten Parallelprozessorsystem handelt es sich um eine erste Grundversion, mit der maximal vier Prozessoren parallel betrieben werden können. Das Multiprozessorsystem, das letztendlich am Lehrstuhl für Rechnerarchitektur zum Einsatz kommen soll, ist ein System, bei dem maximal 81 Recheneinheiten parallel arbeiten können. Im folgenden soll dies kurz erläutert werden.

Es handelt sich dabei um eine ISA-Steckkarte, wie sie in Abbildung 2.6 dargestellt ist. Diese läßt sich wie jede Netzwerk- oder sonstige Erweiterungskarte in einen der üblicherweise drei freien ISA-Steckplätze eines Rechners einbauen (Punkt (4) der Abbildung 2.6). Punkt (1) zeigt die Vorrichtungen für die Recheneinheiten, von denen sich mit einer Karte maximal neun parallel betreiben lassen. In der Mitte ist der schon beschriebene Kommunikationsprozessor zu erkennen, der alle Komponenten des großen Multiprozessorsystemes steuert. Der Datenaustausch zwischen den Recheneinheiten wird bei dieser Modell-Variante über den sogenannten *I-Cube* abgewickelt, der in Abbildung 2.6 leider vom Motorola MC68340 verdeckt wird. Dieser stellt eine Leitungsmatrix (*Switch Matrix*) dar, an der die seriellen Schnittstellen der Recheneinheiten angeschlossen sind, und die sich durch SETZEN oder LÖSCHEN von Kreuzungspunkten zur Laufzeit frei konfigurieren läßt. Hiermit können die PIC-Prozessoren ohne den Umweg über den Motorola direkt Daten/Lösungen miteinander austauschen. Bei der Portierung der in den folgenden Kapiteln entworfenen Algorithmen ist dieses stark differierende Hardwarekonzept mit erheblichen Änderungen der Programme verbunden.

War beim kleinen Multiprozessorsystem die Anzahl der zu betreibenden Prozessorstreifen einzig durch die Kapazität der Karte beschränkt, so bietet sich mit den drei in Punkt (2) zusammengefaßten Steckverbindungen die Möglichkeit, Prozessoren weiterer Parallelprozessorkarten zu kontaktieren. In der Endausbaustufe sollen dann 81 Prozessoren Problemstellungen lösen. Erreicht wird dies durch den Einsatz sogenannter *Breakout-Boxen*, die jeweils drei ISA-Steckkarten in einem externen Gehäuse zusammenfassen, und die sich mit einer speziellen Treiberkarte vom Rechner aus ansteuern lassen. Hierdurch können anstelle der üblicherweise drei vorhandenen ISA-Steckplätze dann insgesamt neun Karten parallel mit einem PC genutzt werden.

Für Entwicklungszwecke, wie in [3] und [5] beschrieben, sind die wichtigsten Kontrollsignale der unterschiedlichen Bausteine auf den sogenannten Service-Stecker (3) geleitet. Zur Generierung grundlegender Signale wie beispielsweise die Übermittlung der jetzt neun PIC-Interrupts an den Kommunikationsprozessor steht mit der *PLD-Kontroll-Einheit* (6) das



---

Gegenstück zum Atmel ATF1500 der Recheneinheiten bereit. Außerdem wird mit diesem Baustein das *Dual Ported RAM* gesteuert, das die Daten von und zum Rechner zwischenspeichert. Ein weiteres Einsatzgebiet ist die Verteilung des Systemtaktes, der nicht für alle Einheiten von derselben Quelle erzeugt werden muß (vgl. Punkt 4 des Kapitels 11, 'Einsetzen schnellerer Recheneinheiten').

Zusammenfassend läßt sich festhalten, daß die Portierung von Algorithmen von der kleinen Multiprozessorkarte auf die Große aufgrund der unterschiedlichen Hardware-Ausstattungen immer mit einem nicht unerheblichen Programmieraufwand verbunden sein wird, insbesondere wegen der gänzlich unterschiedlichen Kommunikation der Recheneinheiten untereinander und wegen des Kontaktes zum Anwender, der jetzt über ein ISA-Protokoll mit entsprechender Treibersoftware zu realisieren ist.

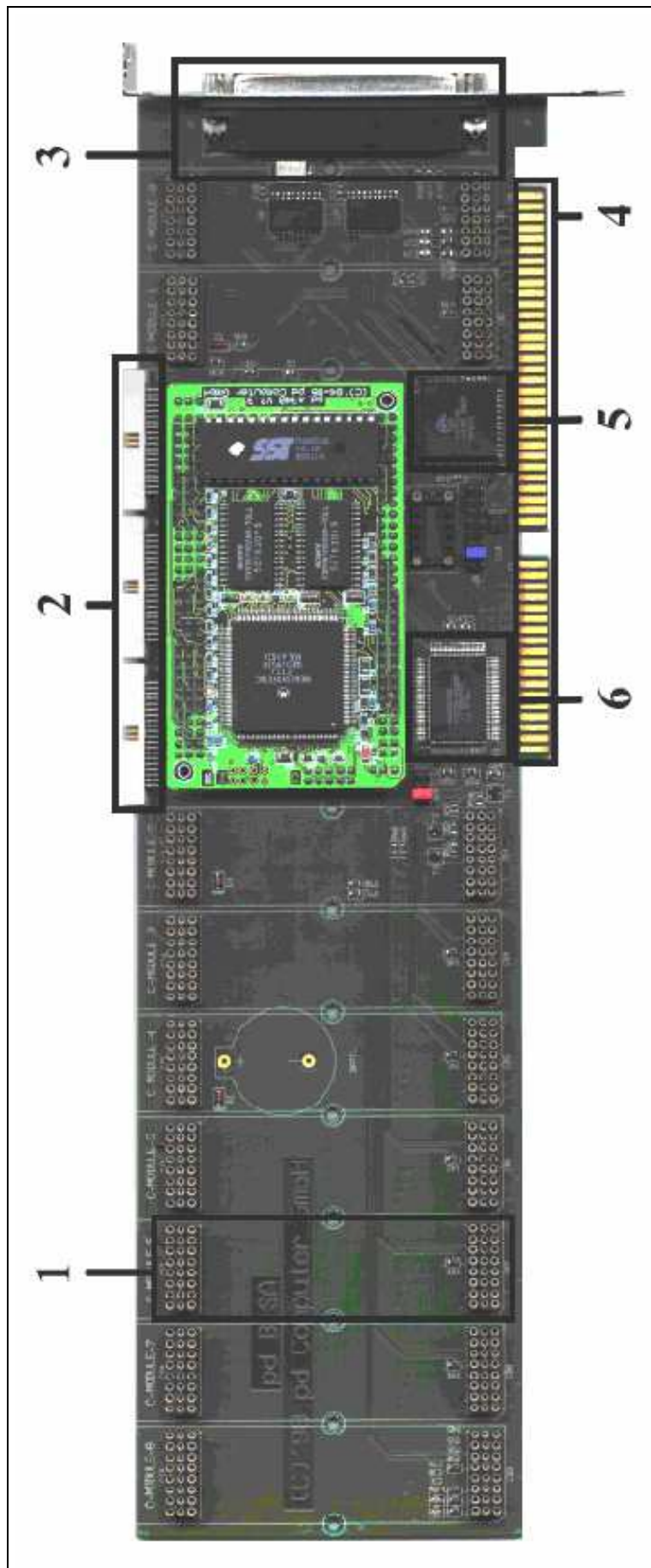


Abbildung 2.6: Das große Multiprozessorsystem

# Kapitel 3

## Zielsetzungen

Die folgenden Zielsetzungen sollten während der Diplomarbeit realisiert werden:

1. **Ausarbeitung eines Ablaufschemas**, nach dem das Multiprozessorsystem arbeiten soll.
2. **Entwicklung von logischen Gleichungen für den *ATMEL ATF1500*-Baustein** (Steuereinheit der Prozessorstreifen), um interruptgestützt zwischen den verschiedenen Recheneinheiten einen Datenfluß zu ermöglichen.
3. **Implementierung der 'Betriebssysteme'** für beide Prozessortypen, wie sie in ihrer Funktionalität im Ablaufschema aus Punkt 1 festgelegt wurden. Bei den Prozessorstreifen soll nach Abschluß dieser Aufgabe das entstandene Programm in den nur einmal beschreibbaren internen PIC17C43-EPROM-Bereich 'gebrannt' werden, um diese Einheiten sowohl auf dem großen wie auch auf dem kleinen Multiprozessorsystem zu nutzen.

Aus diesem Grund ist eine sehr sorgfältige Analyse der Anforderungen notwendig. Um ein Höchstmaß an Flexibilität bei späteren Einsatzgebieten zu erreichen, wird lediglich eine Endlosschleife bestehend aus Speichertest, Dateiempfang und Programmabarbeitung realisiert (Kapitel 8). Alle aufgabenspezifischen Parameter sind somit in der eigentlichen Anwendung zu kodieren. Dies führt (in Kapitel 8 und 9) zu einer komfortablen Schnittstelle.

Beim Motorola MC68340 kann das Betriebssystem entweder als *Flash Bios* fest ins EEPROM eingebunden werden, oder es wird bei einem Neustart über den *Background Debugger Port* immer wieder neu ins RAM geladen (für den ersten Weg gibt [5] eine Anleitung).

4. **Erweiterung der in [8] vorgestellten Funktionsbibliothek** mit Grundroutinen für genetische Algorithmen auf Basis des PIC17C43. Die damalige Studienarbeit war auf lediglich einen Prozessor zugeschnitten und muß deshalb insbesondere um Funktionen für den Datenaustausch mit dem Kommunikationsprozessor erweitert werden. Auch sind Anpassungen an das in Punkt 3 spezifizierte PIC-Grundprogramm vorzunehmen.

Die entsprechenden Passagen sind in Kapitel 9 zusammen mit der Umsetzung der Testanwendung (Punkt 5) erläutert.

5. **Test der Funktionalität aller Komponenten anhand eines Optimierungsproblems**, das als genetischer Algorithmus implementiert werden soll. Wie schon mehrfach erwähnt, wird das sogenannte *Travelling Salesman Problem* umgesetzt.

6. **Untersuchung der Berechnungsdauer und Lösungsgüte** verschiedener Problem instanzen bei unterschiedlichen Topologien. Auch soll festgestellt werden, wie sich die Anzahl der verwendeten Prozessoren auf die Gesamtleistung auswirkt. Bei der Dauer der Berechnungen steht weniger der Vergleich mit anderen parallelen Rechnersystemen im Vordergrund als vielmehr 'interne' Messungen: es soll ein Gefühl dafür herausgearbeitet werden, ob die massive Parallelität mit 81 Prozessorstreifen (9 große Multiprozessorkarten) die Nachteile zu beispielsweise 500 Mhz schnellen Pentium-Rechnern ausgleichen kann.

# Kapitel 4

## Ausarbeitung eines Ablaufschemas

In Gesprächen mit den beteiligten Mitarbeitern des Lehrstuhles hat sich das in Abbildung 4.1 dargelegte Ablaufschema herauskristallisiert, das sich wie folgt beschreiben läßt:

In einem ersten Schritt müssen die zu lösenden Aufgabenstellungen vom Anwender in einem PIC17C43-Programm kodiert und kompiliert werden, damit sie vom Multiprozessorsystem bearbeitet werden können. Nach dem Systemstart wird vom Kommunikationsprozessor nach einer Initialisierungsphase eine Statusmeldung ausgegeben, in der die vom Motorola MC68340 erkannten Prozessorstreifen aufgelistet werden. An dieser Stelle muß der Benutzer entscheiden, ob alle Recheneinheiten dasselbe Problem abarbeiten sollen oder ob jeder Prozessorstreifen eine unterschiedliche Aufgabe zugeordnet bekommt.

Nachdem die verschiedenen Programmdateien über den Kommunikationsprozessor an die Recheneinheiten weitergegeben wurden, beginnt die eigentliche Aufgabenbearbeitung. Hierzu können problemspezifisch Intervalle festgelegt werden, nach deren Erreichen die Recheneinheiten Daten oder auch Ergebnisse austauschen sollen. Die Strategie, welche Prozessoren am Datenaustausch beteiligt sind, kann der Anwender anhand der Zwischenergebnisse jederzeit ändern. Nach Abarbeitung der Aufgaben werden dann die besten Resultate am Bildschirm präsentiert und eventuell ein Neustart des Systemes eingeleitet.

Dem Anwender bietet das festgelegte Vorgehen eine Vielzahl an Möglichkeiten. Insbesondere eignet es sich für den Einsatz von genetischen Algorithmen, weil die Topologie sich zur Laufzeit ändern läßt, die gesamten Problemparameter nur durch die übermittelten Programme bestimmt werden und es zusätzlich möglich ist, jedem Prozessor ein anderes Programm oder andere Daten zuzuordnen. Dies kann dazu genutzt werden, jede Recheneinheit mit unterschiedlichen Parametern (z.B. Populationsgröße und Erzeugung der Startpopulation) auszustatten. Desweiteren ermöglicht dies auch den Einsatz des Systemes im Bereich der Steuerungs- und Regelungstechnik, denn jeder Prozessorstreifen kann folglich die vorhandenen I/O-Ports unterschiedlich nutzen.

Hier könnte eine kleine Einschränkung, besonders bei Echtzeitanwendungen, dadurch entstehen, daß die PIC-Prozessoren zum Beispiel Meßdaten nicht direkt miteinander austauschen können, sondern nur über den Umweg 'Motorola', was natürlich zu Lasten der Geschwindigkeit geht. Allerdings sind zum jetzigen Zeitpunkt des Gesamtprojektes derartige Fragen noch im Zukunftsbereich anzusiedeln.

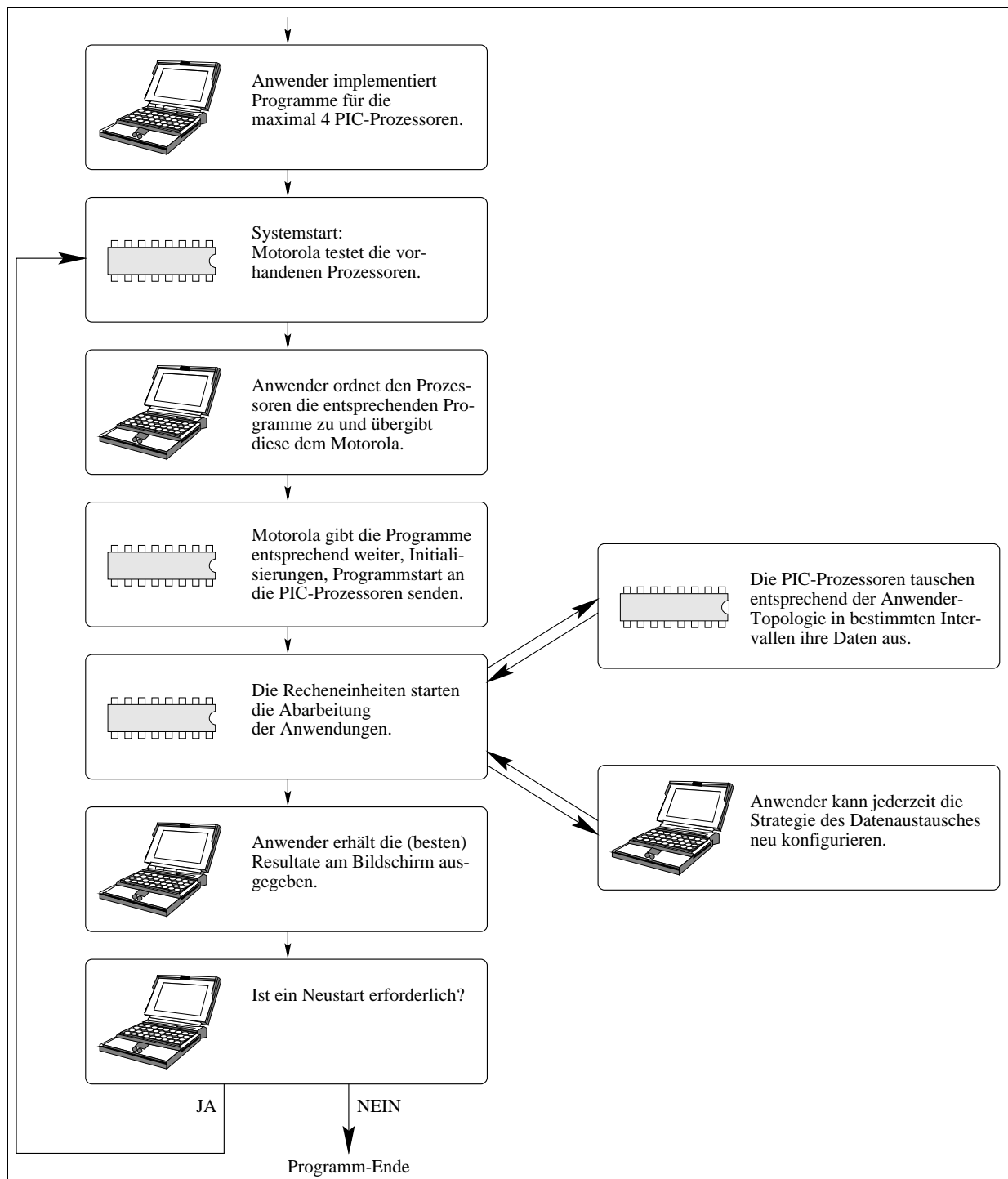


Abbildung 4.1: Ablaufschema des Parallelprozessorsystems

# Kapitel 5

## Die Steuereinheit der Prozessorstreifen

Mit dem *Atmel CPLD ATF1500* steht auf jedem Prozessorstreifen ein komplexer, programmierbarer Logikbaustein zur Verfügung. Dieser besitzt 32 I/O-Pins mit angeschlossener Makrozelle, die als D-, T- und JK-FlipFlop oder auch als transparentes Latch konfiguriert werden kann. Zusätzlich sind als globale Eingangssignale noch Reset-, Output-Enable- und Clock-Anschlüsse vorhanden. Mittels Rückführungssignalen und Kaskadierungsmöglichkeiten können dadurch komplexe logische Schaltkreise realisiert werden.

Als Entwicklungs- und Programmierwerkzeug steht *WinCupl* zur Verfügung, das als Ausgabe eine *JEDEC*-Datei erzeugt, die von jedem handelsüblichen Universalprogrammiergerät zum (mehrmaligen) 'Brennen' genutzt werden kann. Die im Verzeichnis `\Diplomarbeit\Software\PLD Programmier Software` abgespeicherte Version kann zudem eine Simulation zu einem vorgegebenen Muster an Signalbelegungen vornehmen. Diese Ergebnisse sind allerdings nur für die logische Korrektheit der entworfenen Gleichungen zu nutzen, weil es sich um eine statische Analyse handelt, d.h. die internen Gatterverzögerungszeiten, etc. dabei nicht berücksichtigt werden. Solche Untersuchungen lassen sich aber komfortabel mit dem lehrstuhleigenen *Logic Analyzer* bewerkstelligen. Als Einstieg in die Thematik eignen sich die Literaturverweise [1], [2] und die Datenblätter im Ordner `\Diplomarbeit\Datenblaetter\Atmel PLD ATF1500`.

Der Baustein wird dazu benutzt, um dem PIC17C43 das Ansprechen des externen Speichers zu ermöglichen und den Datenaustausch mit dem Kommunikationsprozessor aufzubauen. Dies erhält eine zusätzliche Bedeutung durch die Tatsache, daß auch die Anwenderaufgaben über den Kommunikationsprozessor an die Recheneinheiten weitergegeben werden müssen. Bevor die Umsetzung der beiden Aufgabenstellungen erläutert wird, sind nachfolgend die Datenpfade zu den Einheiten Microchip PIC17C43 und Motorola MC68340 sowie die Blockdiagramme des ATF1500 (entnommen aus [2]) abgebildet.

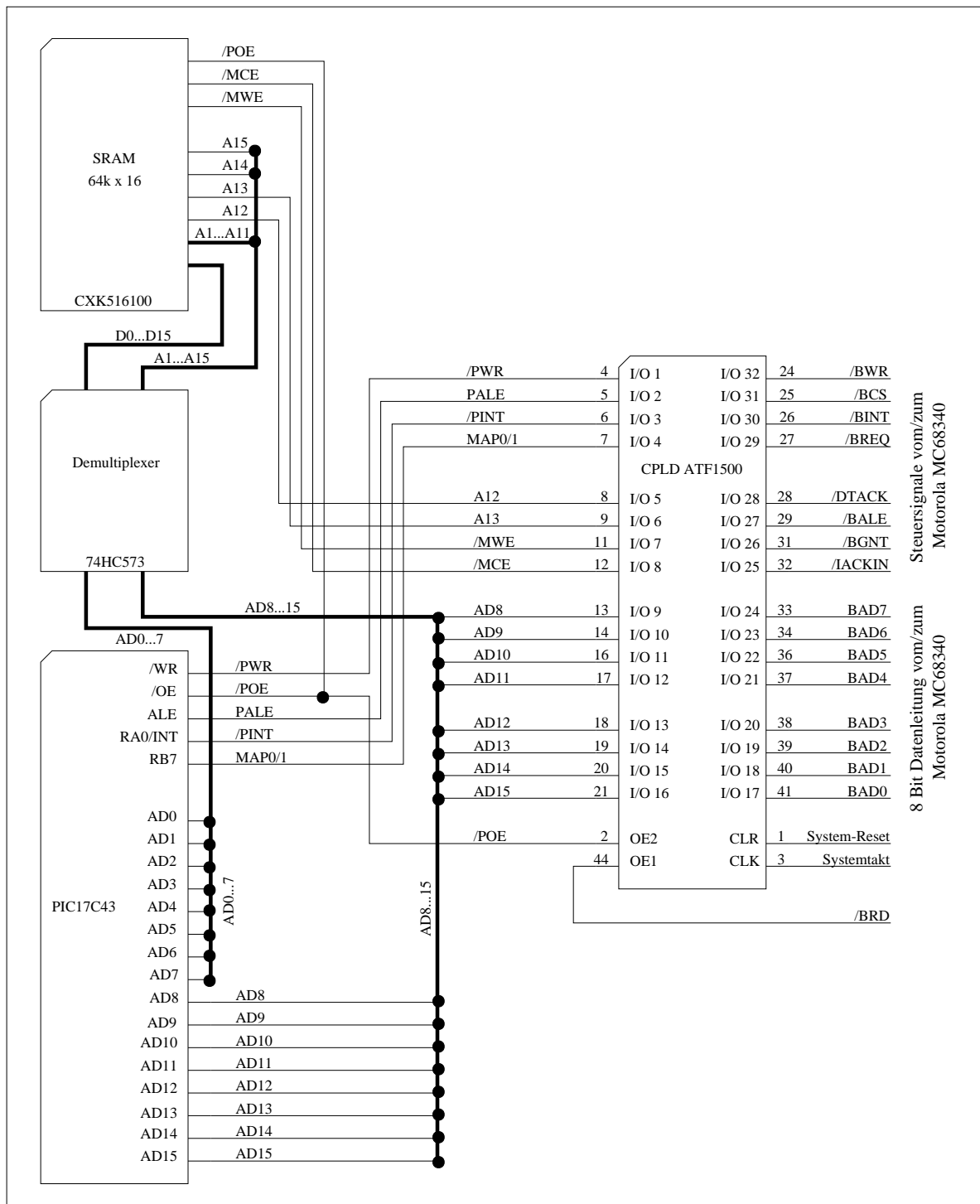


Abbildung 5.1: Anbindung zwischen PIC17C43, Atmel ATF1500 und Motorola MC68340



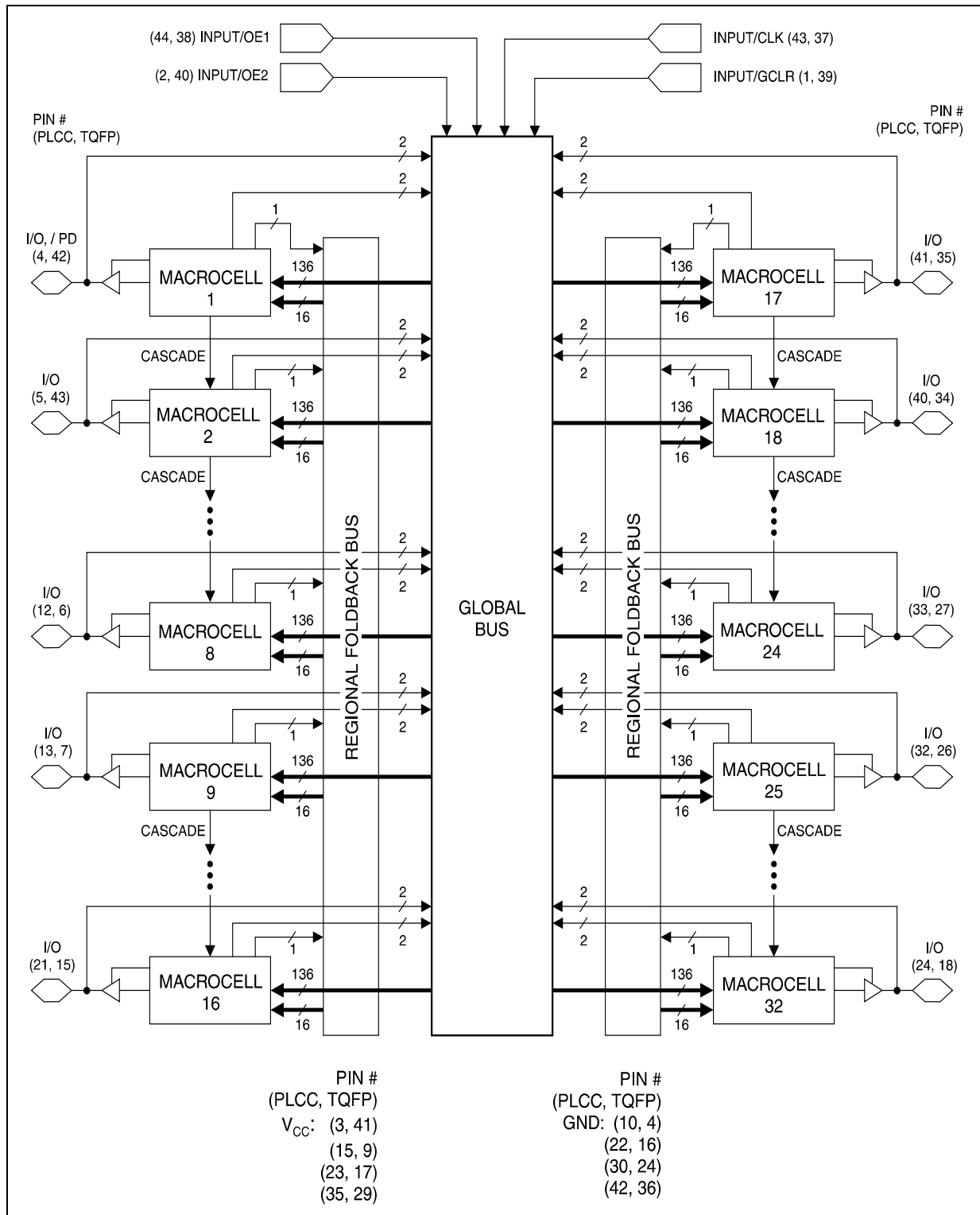


Abbildung 5.2: Blockdiagramm des ATF1500-Bausteines

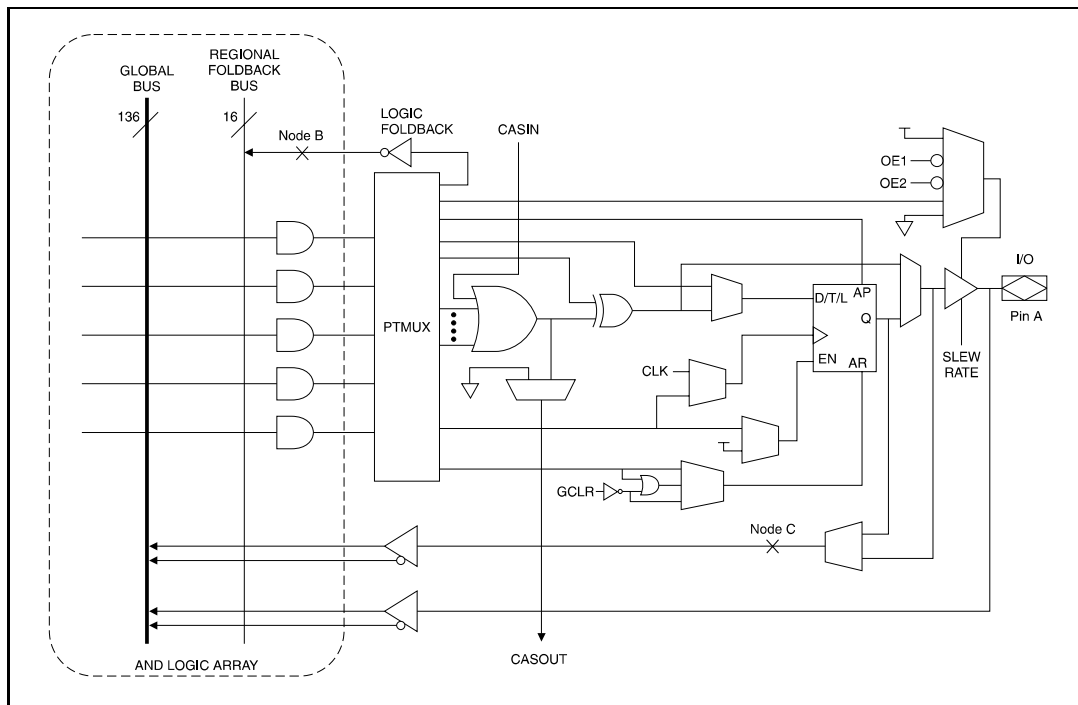


Abbildung 5.3: Schematische Darstellung einer Makrozelle

## 5.1 Datenaustausch mit dem Motorola MC68340

Das Ziel dieser Teilaufgabe besteht darin, den Austausch von Daten zwischen dem PIC-Prozessor und dem Motorola MC68340 zu ermöglichen. Neben der Übergabe von Anwenderprogrammen und Steuersignalen kommt dieser Schnittstelle noch in einer weiteren Hinsicht Bedeutung zu. Die Prozessorstreifen sind nicht wie beim großen Parallelprozessorsystem durch eigene Datenkanäle verbunden (vgl. Abschnitt 2.3), sondern der Austausch von Daten wird über das jeweilige Atmel PLD abgewickelt. Dazu senden die Recheneinheiten in anwendungsspezifisch festgelegten Zeiträumen ihre derzeit beste Lösung an den Motorola MC68340 und erhalten dafür im Gegenzug Daten anderer an der parallelen Abarbeitung beteiligter Prozessoren. Die Prozessorstreifen müssen dabei nicht explizit wissen, an welchen PIC-Prozessor die eigenen Chromosome geschickt werden, beziehungsweise woher die empfangenen Daten stammen.

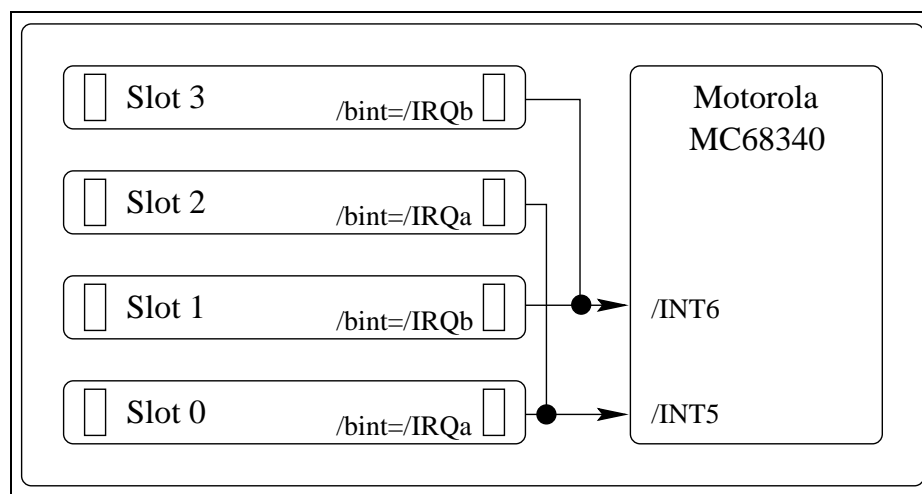
Dieses Vorgehen hat entscheidende Vorteile für die Entwicklung eines 'Betriebssystems' für den PIC17C43. Die festgelegte Anwenderstrategie zum Lösungsaustausch muß nur dem Kommunikationsprozessor bekannt sein und die Programme für die Prozessorstreifen können somit sehr einfach gehalten werden. Außerdem müssen keine Berechnungen unterbrochen werden, wenn die Topologie während der Laufzeit geändert wird.

Bezugnehmend auf Abbildung 5.1 erkennt man, daß die Datenübertragung nur über entsprechende Interrupts (beim PIC-Prozessor *pin $\overline{t}$* , auf Seiten des Motorola MC68340 *bin $\overline{t}$* ) vorstatten gehen kann. Der eine Prozessor signalisiert mit einem Interrupt dem jeweils anderen, daß er diesem ein Byte Daten zusenden will. Das Auslesen der Daten geschieht

beim PIC-Prozessor über die 8 höherwertigeren Leitungen  $AD[8 : 15]$  und beim Kommunikationsprozessor über die 8 niedrigsten Leitungen  $BAD[0 : 7]$ .

Die Interruptstruktur der eingesetzten kleinen Multiprozessorkarte wird durch die folgende Skizze verdeutlicht. Das vom logischen Baustein ausgehende Signal  $\overline{bint}$  wird je nach Steckplatz des Prozessorstreifens entweder an  $\overline{IRQa}$  oder  $\overline{IRQb}$  weitergegeben, das auf Seiten des Motorola MC68340 mit der Leitung  $\overline{INT5}$  beziehungsweise  $\overline{INT6}$  verbunden ist.

Dadurch besteht prinzipiell die Möglichkeit beim Kommunikationsprozessor in zwei verschiedene Interrupt-Routinen zu verzweigen, d.h. aufgrund der aktivierten Leitung bereits eine Erkennung des auslösenden PIC-Prozessors vorzunehmen. Um eine Kompatibilität zur großen ISA-Steckkarte zu erreichen, wird diese Möglichkeit allerdings nicht umgesetzt, da dort alle eingehenden Interrupts auf  $\overline{INT5}$  geführt werden.



Wichtig ist noch die Festlegung, welche Adreßbereiche von beiden Prozessortypen genutzt werden können, um das Atmel PLD der jeweiligen Recheneinheit zu kontaktieren. Beim PIC17C43 wird für diesen Zweck der Bereich  $\$1000 \dots \$1FFF$  reserviert, auf Seiten des Motorola MC68340 hängt dies von den entsprechenden Chip-Select-Definitionen ab. Derzeit werden für die vier Prozessorstreifen vom *Flash Bios* (vgl. Abschnitt 2.1) die folgenden Adressen bereitgestellt:

- PIC-Slot 0: Adreßbereich  $\$FFFF8000 \dots \$FFFF80FF$
- PIC-Slot 1: Adreßbereich  $\$FFFF8100 \dots \$FFFF81FF$
- PIC-Slot 2: Adreßbereich  $\$FFFF8200 \dots \$FFFF82FF$
- PIC-Slot 3: Adreßbereich  $\$FFFF8300 \dots \$FFFF83FF$

Das Schaltbild 5.4 gibt die umgesetzte Realisierung wieder und baut auf folgenden Schritten auf:

1. Aktiviert wird der logische Baustein durch einen PIC-Schreibzugriff auf die Adresse  $\$1000$ , dies führt beim MC68340 zu einem Interrupt, der bis zu einer Bestätigung aufrecht erhalten wird.  
Dazu muß zuerst die Gültigkeit der Adreßleitungen geprüft werden, dies wird bei

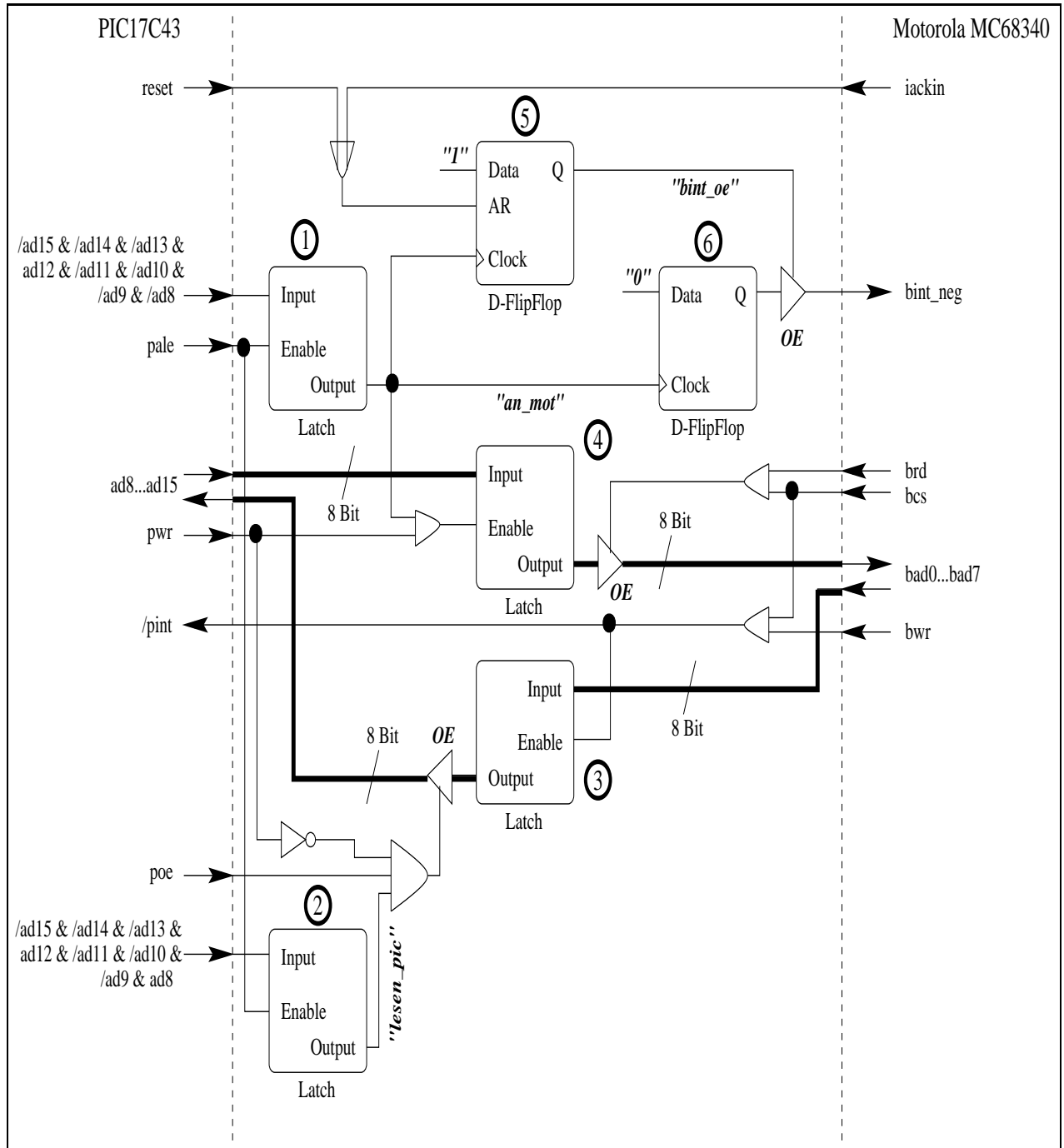


Abbildung 5.4: Schaltbild der Interrupt-Generierung

den kombinierten Adreß- und Datenleitungen des PIC17C43 gemäß dem Timing-Diagramm (Abbildung 5.5) durch das Signal  $\overline{pale}$  (*pic address latch enable*) signalisiert. Bei einem positiven Ergebnis gemäß folgender Gleichung

$$\$1000 = \overline{AD15} \wedge \overline{AD14} \wedge \overline{AD13} \wedge AD12 \wedge \overline{AD11} \wedge \overline{AD10} \wedge \overline{AD9} \wedge \overline{AD8} \wedge \overline{pale}$$

wird daraufhin das interne PLD-Signal  $an\_mot$  erzeugt, das den Motorola-Interrupt auslöst (Bausteine (1) und (6) der Abbildung 5.4). Die Deaktivierung wird dann

durch  $\overline{iackin}$  bewerkstelligt, womit über D-Flip-Flop (5) ein Tristate-Zustand erreicht wird. Eine logische Eins würde zwar auch eine Rücknahme des Interrupts bewirken, aber zwei Prozessorstreifen auf einer Leitung zusammengefaßt hätten eine *Bus Contention* zur Folge.

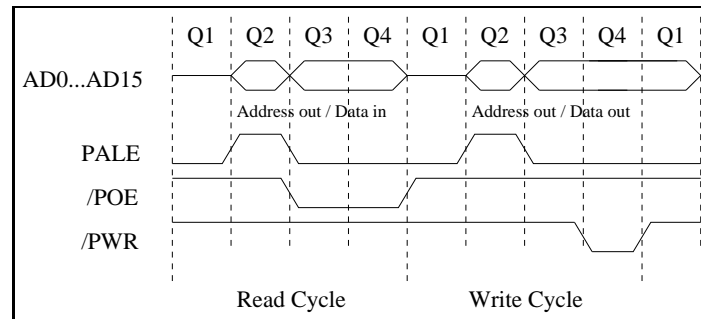


Abbildung 5.5: Timing-Diagramm des PIC17C43 bei Schreibzugriffen

Um ein Gefühl für die Realisierung derartiger Sachverhalte in *WinCupl* zu geben, sind nachfolgend die Gleichungen für *an\_mot* dargestellt (Zeilen 69-77). Die vollständige Programmdatei ist dem Anhang A zu entnehmen.

```

/** Dekodierung der anliegenden, gueltigen                               **/
/** ( pale = "pic address latch enable" = 1) Adresse .                 **/
/** ad15..8 = $1000 ==> an_mot = 1 ==> Datenuebergabe an Motorola     **/
/** ad15..8 <> $1000 ==> an_mot = 0 ==> Ansprechen des externen RAM   **/
/** Compiler waehlt nichtbenutzte logische Zelle .                     **/
pinnode = an_mot;
an_mot.l = !ad15.io & !ad14.io & !ad13.io & ad12.io &
          !ad11.io & !ad10.io & !ad9.io & !ad8.io;
an_mot.le = pale;

```

Mit dem Schlüsselwort *pinnode* wählt der Compiler eine freie (bisher nicht genutzte) Makrozelle, deren Ausgang dabei direkt mit dem vergebenen Namen zugänglich ist. Die Suffixe *.l* und *.le* definieren die Zelle als transparentes Latch und stellen den Latcheingang beziehungsweise das 'Latch-Enable' dar. Eine Besonderheit ist die Endung *.io*, mit welcher der entsprechende Pin verwendet wird und nicht der Ausgang der dahinterliegenden Makrozelle, die zwar gleich bezeichnet ist aber durchaus andere Daten speichern kann.

- Der Zeitpunkt, an dem die Daten beim Schreibvorgang aus vorigem Punkt gültig sind, wird durch *pwr* zusammen mit *an\_mot* signalisiert. Das Datenwort wird daraufhin in den acht Latches (4) zwischengespeichert. Ein Timing-Diagramm, das diesen Sachverhalt schematisch darstellt ist in Abbildung 5.6 zu sehen. Angefordert werden kann das Datenwort vom Motorola MC68340 durch einen Lesezugriff auf die Anfang dieses Abschnittes festgelegten I/O-Zellen. Die Generierung der Chip-Select- und Schreibsignale übernimmt dabei die *Glue Logic Gal22V10* (beschrieben in Teilabschnitt 2.1).
- Der Datenweg vom Kommunikationsprozessor zu einer der vier Recheneinheiten folgt einem Schema, das analog zu den obigen zwei Punkten implementiert wurde und aus dem unteren Teil der Abbildung 5.4 ersichtlich ist.

4. Abschließend sei erwähnt, daß die Umsetzung keine eigene *Handshake*-Leitung zur Bestätigung eines Datentransfers zwischen den beiden Prozessortypen beinhaltet. Bei den Algorithmen ist dies zu berücksichtigen, um Datenverluste zu vermeiden.

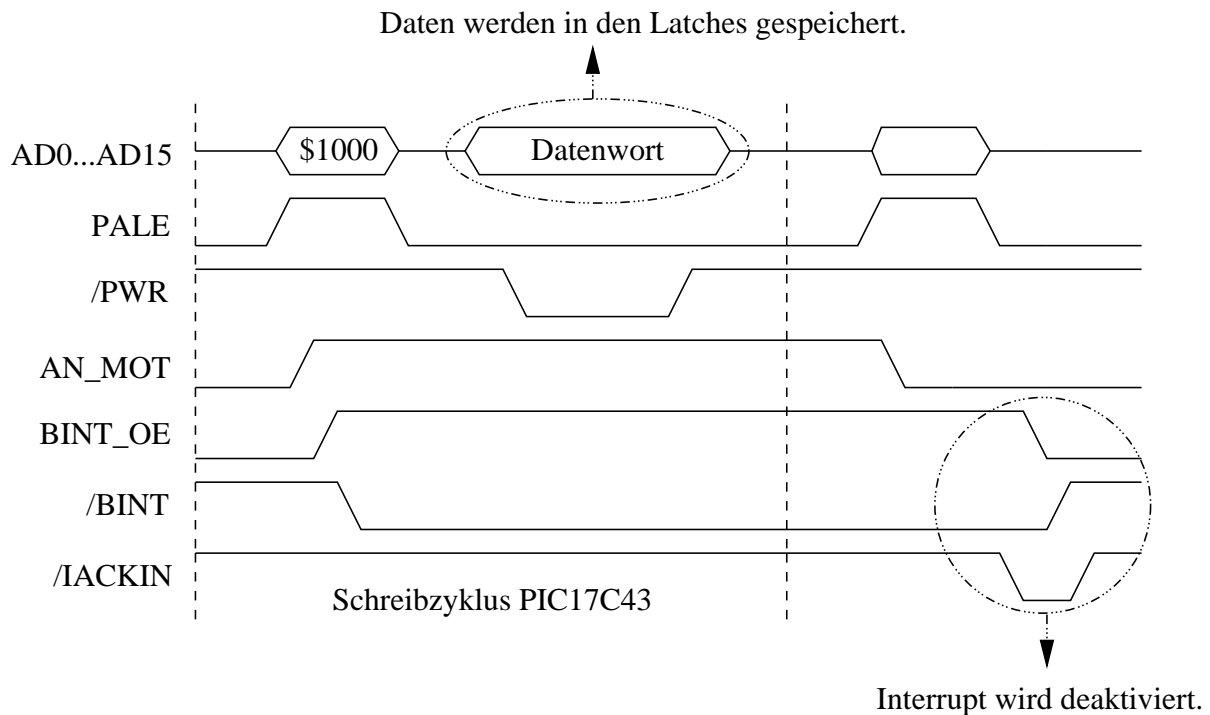


Abbildung 5.6: Vereinfachtes Timing-Diagramm der Interrupt-Generierung

## 5.2 Ansprechen des externen Speichers *CXK516100*

Mit den 16 Bit Adreßleitungen des PIC-Prozessors ist es möglich, einen Adreßbereich von  $\$0000 - \$FFFF$  abzudecken. Die Leitungen  $AD[0 : 15]$  werden dazu genutzt, um das externe RAM mit seinen insgesamt 64 kWord Kapazität im gleichen Adreßrahmen zu betreiben. Allerdings sind hierbei zwei Einschränkungen zu machen, welche die Notwendigkeit einer Speicherpartitionierung auf logischer Ebene unumgänglich machen.

Zum einen wird mit den Adressen  $\$0000 - \$0FFF$  der PIC-interne 4 kByte große EPROM-Bereich, in dem das 'Betriebssystem' steht, referenziert, d.h. in diesem Speicherbereich liegen keine gültigen Adressen am RAM an (vgl. Abbildung 5.8, entnommen aus [12]). Mit derselben Argumentation stellt zum anderen auch der Bereich  $\$1000 - \$1FFF$  keinen Zugriff auf den externen Speicher dar, weil dieser im vorigen Teilabschnitt für die Kommunikation zum Motorola MC68340 reserviert wurde. Ohne eine zusätzliche Logik sind also nur die 'oberen' 56 kWord des Speicherbausteines nutzbar.

Aus diesem Grund wird der Ausgangs-Pin  $RB7$  (=  $MAP0/1$ ) des PIC-Prozessors genutzt, um zusammen mit den Adreß-Pins  $AD[0 : 15]$  anzuzeigen, welcher Bereich des *RAM CXK516100* angesprochen werden soll. Deshalb werden lediglich die Leitungen  $AD[1 : 11]$ ,

$AD14$  und  $AD15$  vom PIC-Prozessor auf den Speicher geführt, während die Signale  $AD12$  und  $AD13$  vom PLD-Baustein entsprechend der Verschiebung des Adreßbereiches aufbereitet werden (dazu werden zwei neue Leitungen  $A12$  und  $A13$  definiert; vgl. Abbildung 5.1).

In Abhängigkeit von  $MAP0/1$  sind zwei Fälle zu unterscheiden:

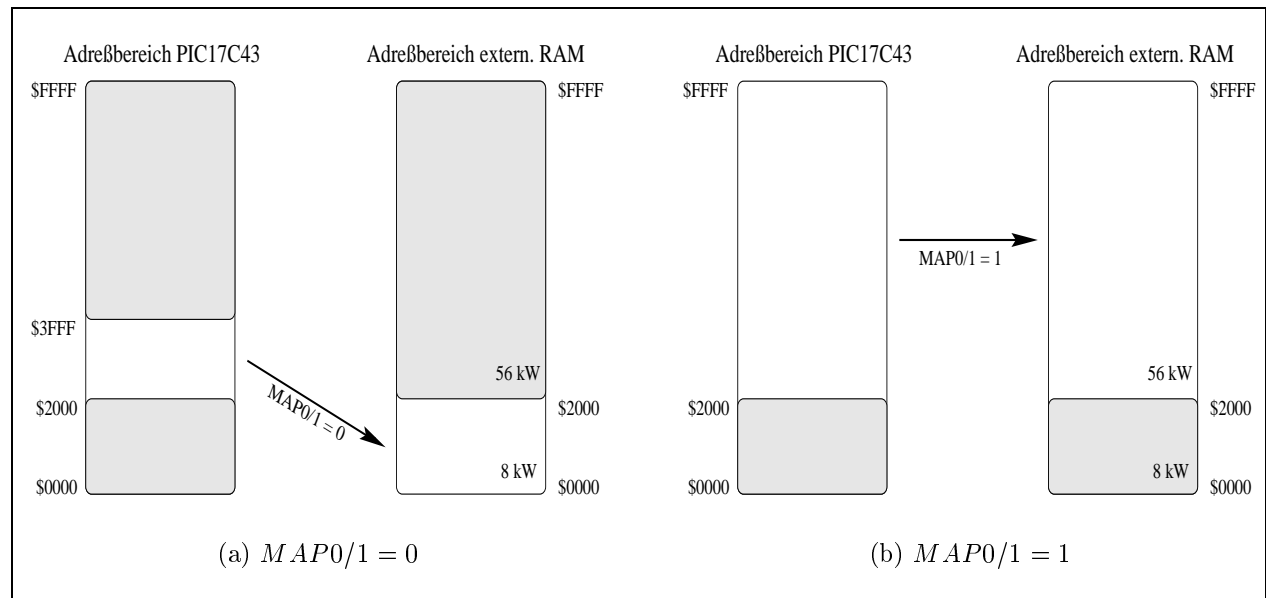


Abbildung 5.7: Partitionierung des externen Speichers CXK516100

- $MAP0/1 = 0$ : Gültige Adressen sind nur im Bereich  $\$2000 - \$3FFF$  zulässig, in Binärschreibweise entspricht das  $001X \dots X$ . Um eine Transformation in den Speicherraum  $\$0000 - \$1FFF$  ( $000X \dots X$ ) zu erhalten, ist lediglich die Negierung von  $AD13$  nötig:  $A12 = AD12$ ,  $A13 = AD13 \wedge MAP0/1 = 0 = \overline{AD13}$ .
- $MAP0/1 = 1$ : Gültige Adressen sind nur im Bereich  $\$2000 - \$FFFF$  möglich, eine weitere Dekodierung der Signale ist nicht notwendig:  $A12 = AD12$ ,  $A13 = AD13 \wedge MAP0/1 = AD13$ .

Selbstverständlich müssen vom Atmel CPLD ATF1500 noch die zugriffsrelevanten Signale des externen RAM erzeugt werden. Im Einzelnen sind dies  $\overline{mce}$  (*Memory Chip Enable*) für Lese- und Schreibzugriffe sowie  $\overline{mwe}$  (*Memory Write Enable*) für Schreibzugriffe. Man verifiziert leicht, daß die realisierten Verknüpfungen in Abbildung 5.9 erst die Gültigkeit der Adreßbereiche obiger Fallunterscheidung untersuchen, bevor die Leitungen aktiviert und somit Zugriffe ermöglicht werden.

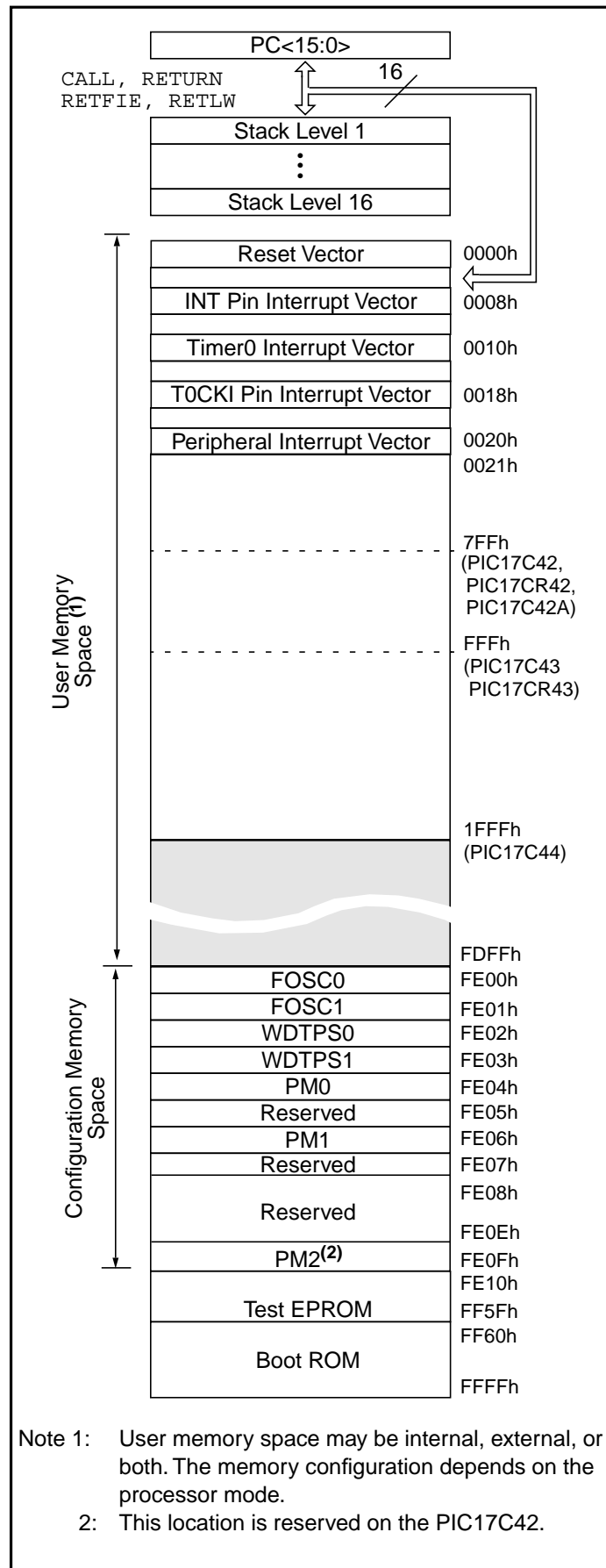


Abbildung 5.8: Speicherorganisation des Microchip PIC17C43



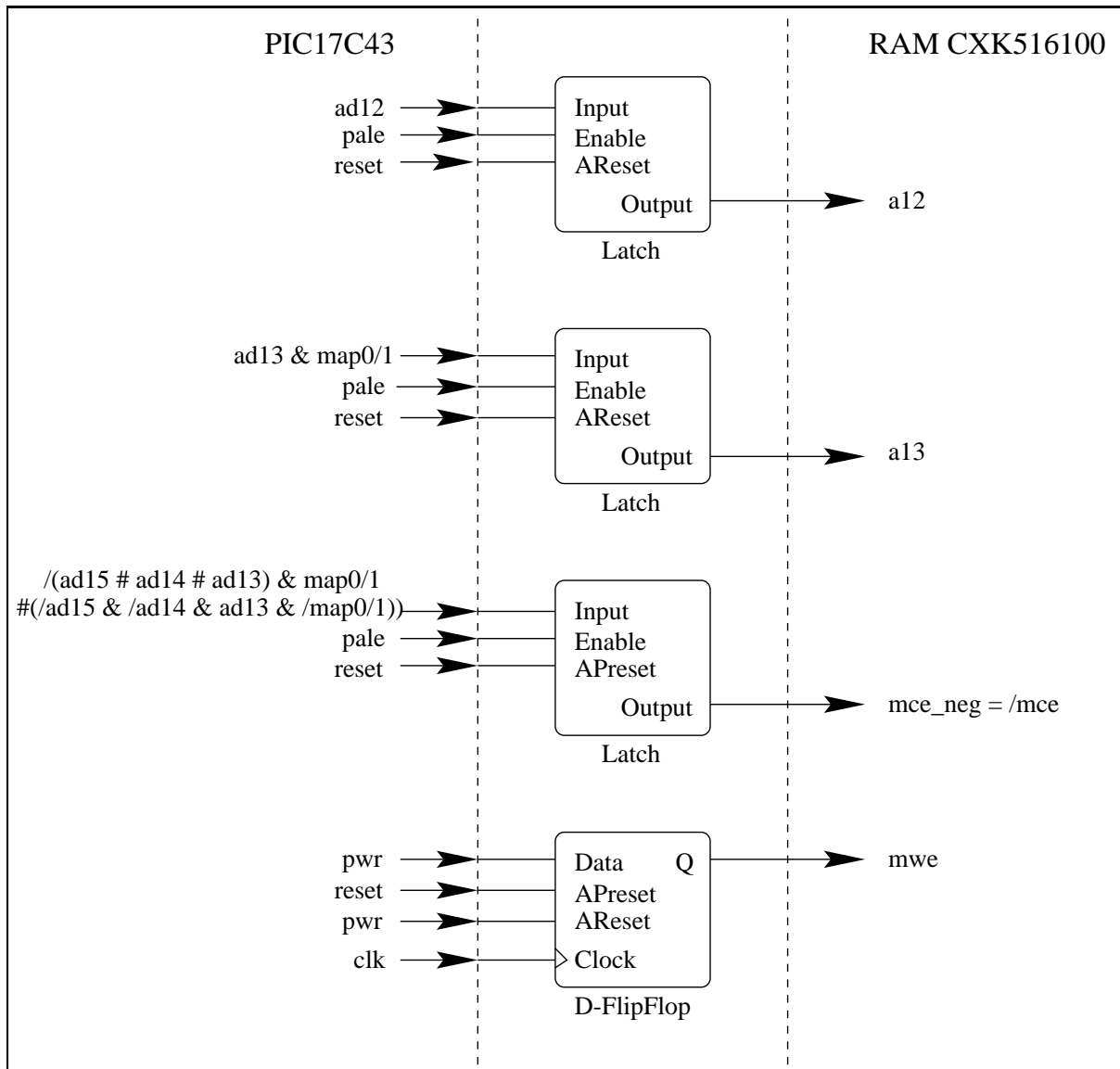


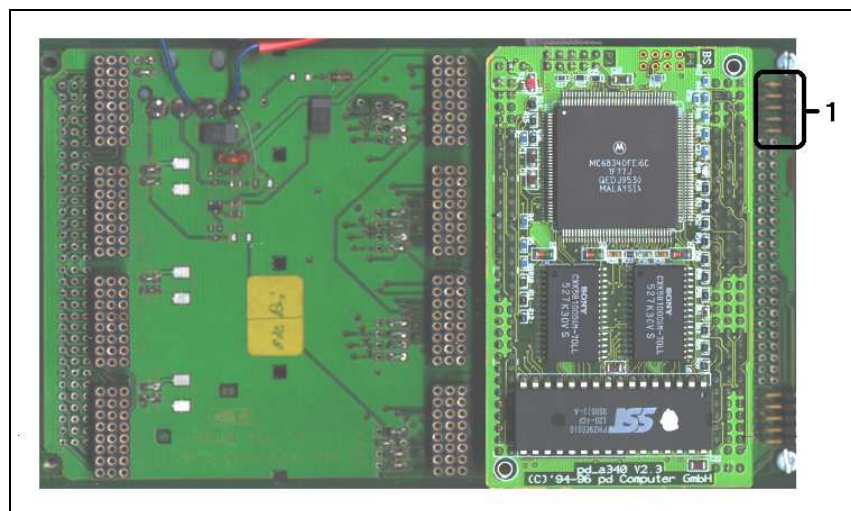
Abbildung 5.9: Schaltbild der Realisierung des Speicherzugriffes



# Kapitel 6

## Kontakt vom Anwender zum Multiprozessorsystem

Der Kontakt zum Anwender (PC) wird über eine Steckverbindung (Punkt (1) der nachfolgenden Zeichnung) hergestellt. Mittels dieses Steckers wird der Kanal B der seriellen Schnittstellen des Motorola MC68340 (Teil des Kommunikationsprozessors) mit dem Pendant auf Seiten des Computers verbunden. Im Normalfall ist dies entweder der Port *COM1* oder *COM2*.



Hierbei ist ein zusätzlicher Baustein vonnöten, weil die TTL/CMOS-Pegel des MC68340 nicht mit denen der RS232-Spezifikation des Rechners übereinstimmen. Zeichnung 6.1 zeigt schematisch die eingesetzte Schaltung.

Nur über diesen Weg ist es dem Anwender mit dem *Mtty*-Terminalprogramm (im Verzeichnis `\Diplomarbeit\Software\Terminal-Programme`) möglich, Anweisungen und Steuerbefehle dem Multiprozessorsystem weiterzugeben. Dies betrifft all diejenigen Punkte des Ablaufschemas 4.1, bei denen der Kommunikationsprozessor auf Entscheidungen des Anwenders angewiesen ist oder Ausgaben am PC-Bildschirm vornehmen soll.

Als Konfiguration wurde ein Datentransfer von 38400 Baud bei 8 Datenbits, einem Stoppbit und keiner Parität eingetragen. Abbildung 6.2 zeigt eine Momentaufnahme: dem An-

wender wird vom Kommunikationsprozessor das beste Resultat des 8-Städte-Problemes mitgeteilt.

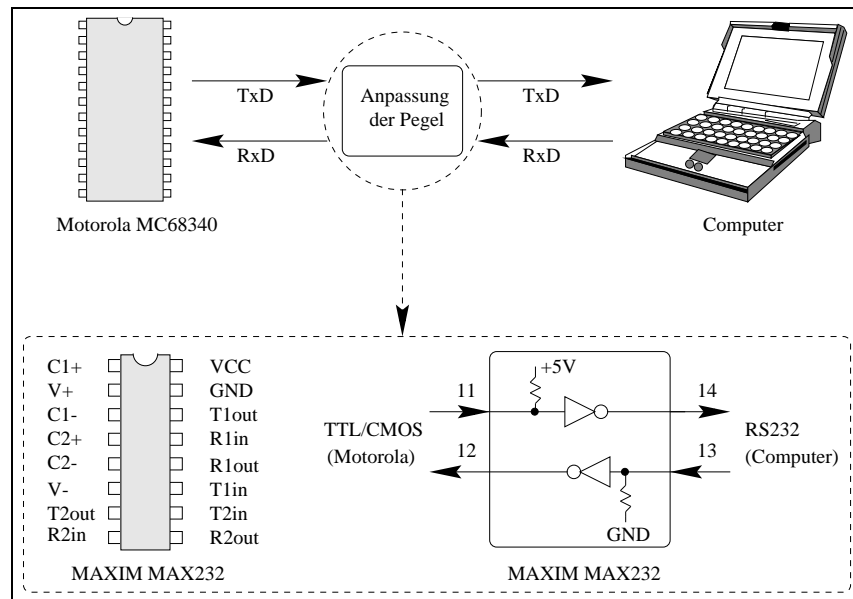


Abbildung 6.1: RS232-Verbindung zwischen Motorola und einem Computer

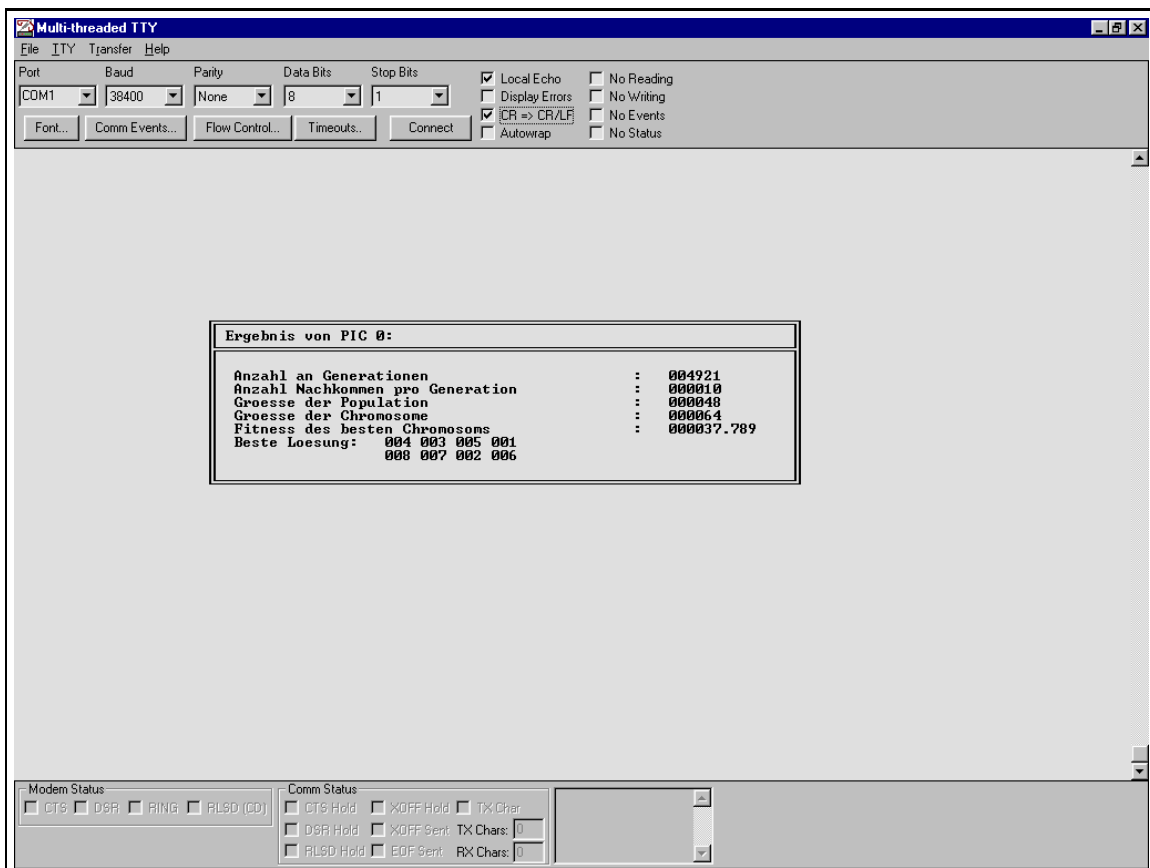


Abbildung 6.2: Das verwendete *Mtty*-Terminalprogramm

# Kapitel 7

## Programmierung des Motorola MC68340

Die Funktionalität des Kommunikationsprozessors wird maßgeblich durch das Schema 4.1 bestimmt. Dabei wurde festgelegt, daß die Prozessorstreifen bei Aufgabenstellungen, die mit genetischen Algorithmen gelöst werden sollen, in festgelegten Intervallen ihre derzeit besten Resultate gemäß der Anwendertopologie austauschen. Die Endergebnisse werden nach Abschluß des Verfahrens dann dem Benutzer präsentiert.

Diese Vereinbarungen führten zu einem 'Betriebssystem' für den Motorola MC68340, dessen Ablauf die folgende Skizze verdeutlicht. Die in Klammern angegebenen Abschnitte widmen sich den jeweiligen Teilaufgaben und erläutern ihre Umsetzung.

- 1. Grundlegende Einstellungen (Abschnitt 7.1).**
- 2. Initialisieren der seriellen Schnittstelle (Abschnitt 7.2).**
- 3. Testen der belegten PIC-Slots mit anschließender Ausgabe einer Statusmeldung (Abschnitt 7.3).**
- 4. Empfang der Programmdateien zur Weitergabe an die Prozessorstreifen (Abschnitt 7.4).**
- 5. Hauptschleife: entsprechend der jederzeit änderbaren Anwendertopologie den Datenaustausch zwischen den Recheneinheiten steuern (Abschnitt 7.5).**
- 6. Nach Abschluß der Abarbeitung alle Endergebnisse speichern (ebenefalls Abschnitt 7.5).**
- 7. Ausgabe der besten Resultate (Abschnitt 7.6).**
- 8. Falls ein Neustart erforderlich ist ⇒ Punkt 3.**

Wie schon in Kapitel 2 mehrfach erwähnt wurde, bildet der Motorola MC68340, dessen Module und Signalgruppen in Abbildung 7.1 dargestellt sind, den Kern des Kommunikationsprozessors und wurde wie die anderen Software-Realisierungen in Assembler programmiert.

Die Handbücher zu diesem Prozessortyp sind in den Literaturangaben [6], [14], [16], [24] und [25] und auch im PDF-Format auf der CD-ROM im Verzeichnis `Diplomarbeit\Datenblaetter\Motorola MC68340` zu finden. Im Anhang B beziehungsweise im Verzeichnis `Diplomarbeit\Betriebssystem\Motorola` sind die kompletten Programm-Dateien enthalten.

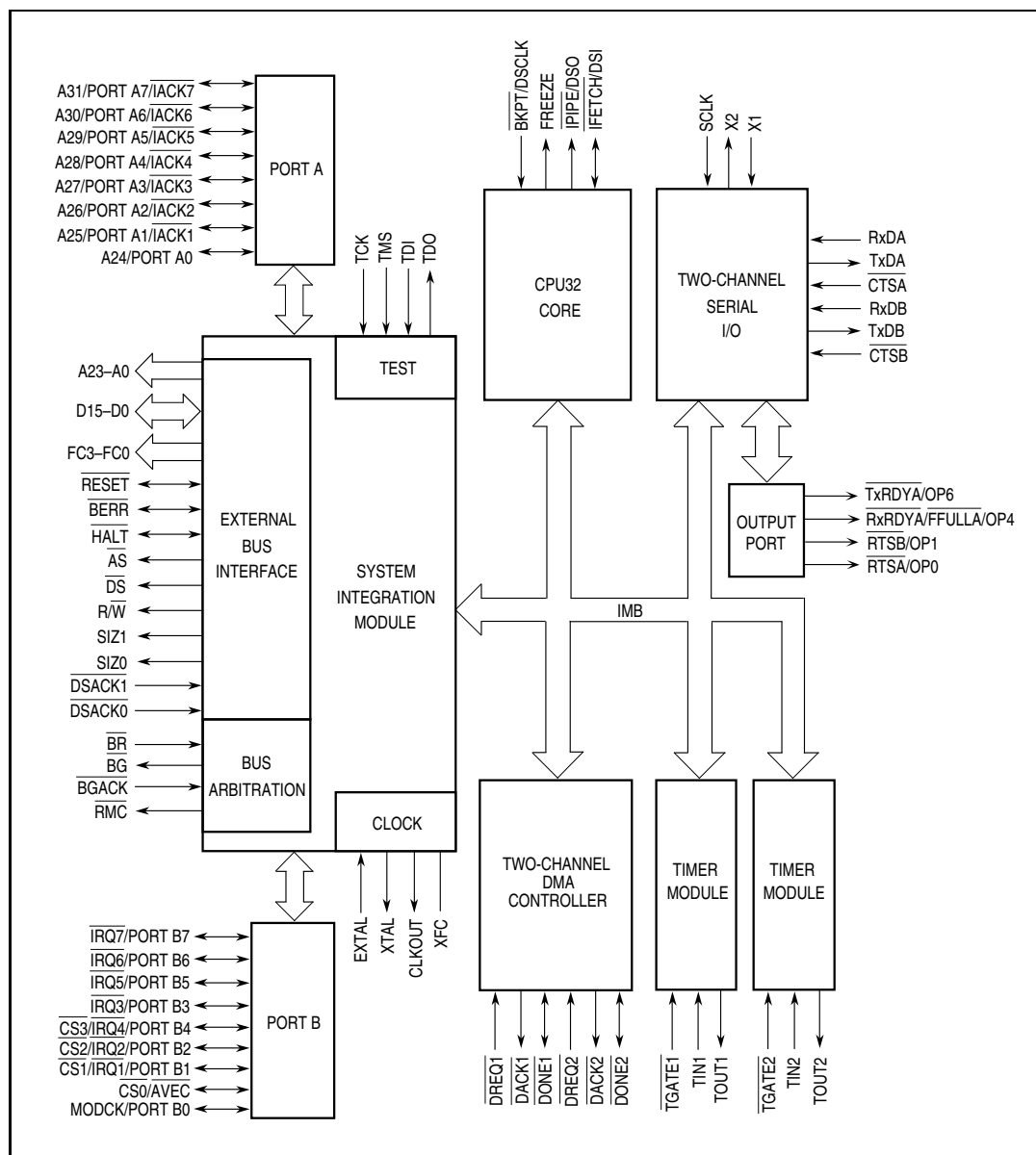
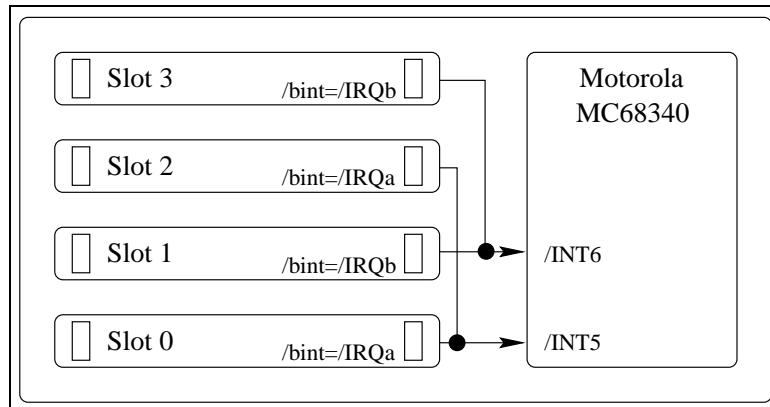


Abbildung 7.1: Module und Signalgruppen des Motorola MC68340

## 7.1 Notwendige Grundeinstellungen

Die ersten vorzunehmenden Parametereinstellungen dienen der Anpassung an die zugrundeliegende Hardware. Neben der Bereitstellung der *Chip-Select*-Signale zum Ansprechen der Peripherie-Module muß interruptgestützt der Datenaustausch mit den Prozessorstreifen ermöglicht werden. Aus diesem Grund ist noch einmal schematisch das kleine Multipro-

zessorsystem mit den vier Prozessorstreifen und den entsprechenden Interrupt-Leitungen abgebildet:



Die beiden Signale  $INT[5 : 6]$  können dadurch aktiviert werden, daß nur die Maskierung (Deaktivierung) für die Interrupts niederer Priorität ( $INT[1 : 4]$ ) aufrecht erhalten wird. Die notwendigen Einstellungen werden durch folgenden Befehl übernommen, der das *Status Register* des Motorola MC68340 entsprechend konfiguriert (Zeile 20 in `tonux.a`):

```
move.w #$2400, sr * Interrupt level = 4, Supervisor Mode
```

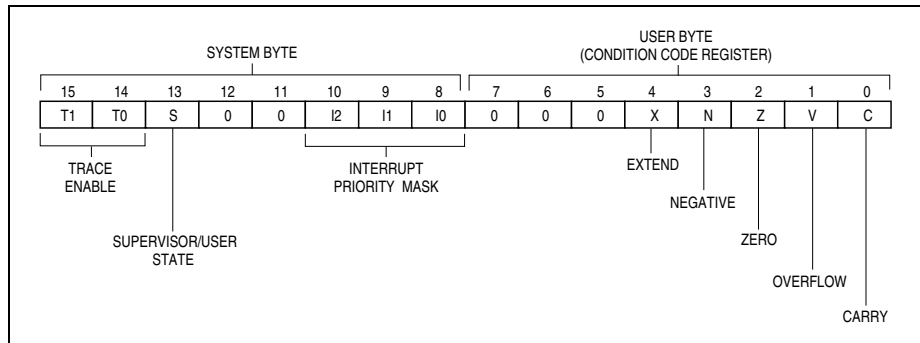


Abbildung 7.2: Das *Status Register* des Motorola MC68340

Hiermit werden prinzipiell Interrupts bis zur CPU weitergeleitet. Als nächstes muß definiert werden, in welche Routine der Kommunikationsprozessor in einem solchen Fall verzweigen soll. Diese Festlegungen werden mit der sogenannten *Vektor-Tabelle* getroffen, in der momentan allerdings nur vier Sprungadressen eingetragen sind (man beachte, daß alle Kontaktanfragen der Prozessorstreifen mit einer Funktion `- picx_interrupt` - ausgewertet werden, vgl. `vector.h`):

```
*** Vektor-Tabelle :                               Nr.: Bedeutung
dc.l STACK_INI                                   0: Reset: Initial Stack Pointer
dc.l ga_start                                    1: Reset: Initial Program Counter
...
dc.l picx_interrupt                               29: Level 5 Interrupt Autovector (INT5)
dc.l picx_interrupt                               30: Level 6 Interrupt Autovector (INT6)
...

```

Aufgrund der vorgegebenen Verdrahtung des kleinen Multiprozessorsystemes wird *PORT B* des Motorola MC68340 verwendet, um neben vier Interrupt-Leitungen auch die vier nötigen Chip-Select-Leitungen bereitzustellen (vgl. Abbildung 7.1). Die Zeilen 52-56 der Datei `basics.a` enthalten die notwendigen Befehle und werden durch Abbildung 7.3 verdeutlicht (*PORT A* stellt die Interrupt-bestätigenden Signale *iackin5/6* bereit):

```

move.b #$60, avr          * Autovektor fuer IRQ-Level 5 und 6
bclr  #12, simcr         * FIRQ = 0
move.b #$FF, pparb      * PORTB festlegen : 4 x IRQ + 4 x CS
move.b #$00, ppara1     * PORTA als "lack" nutzen
move.b #$FF, ppara2

```

Signal	Pin Function			
	FIRQ = 0 PPARB = 0	FIRQ = 0 PPARB = 1	FIRQ = 1 PPARB = 0	FIRQ = 1 PPARB = 1
IRQ7	PORTB7	IRQ7	PORTB7	IRQ7
IRQ6	PORTB6	IRQ6	PORTB6	IRQ6
IRQ5	PORTB5	IRQ5	PORTB5	IRQ5
IRQ3	PORTB3	IRQ3	PORTB3	IRQ3
CS3	CS3	CS3	PORTB4	IRQ4
CS2	CS2	CS2	PORTB2	IRQ2
CS1	CS1	CS1	PORTB1	IRQ1
CS0	CS0	CS0	AVEC	AVEC
MODCK	PORTB0	MODCK	PORTB0	MODCK

NOTE: MODCK has no function after reset.

Abbildung 7.3: Der *PORT B* des Motorola MC68340

Neben den grundlegenden Hardware-Anpassungen sind die verwendeten Variablen für das Gesamtverständnis der Implementierung des 'Betriebssystemes' wichtig. Tabelle 7.1 zeigt die in der Datei `def.h` vorgenommenen Definitionen und ihre Bedeutung:

Name	Bedeutung
<code>mode</code>	Betriebsmodus des Motorola MC68340 (0, ..., 5, 10, ..., 13)
<code>correct_pics</code>	Genutzte PIC-Slots (vgl. Abschnitt 7.3)
<code>results</code>	Recheneinheiten, welche die Abarbeitung beendet haben
<code>chr_size</code>	Länge der Chromosome
<code>pic0/1/2/3</code>	I/O-Adresse der jeweiligen PLD-Bausteine
<code>contro10/1/2/3</code>	Aktuelle Steuersignale (vgl. Abschnitt 7.5)
<code>topo0/1/2/3</code>	Topologie (vgl. Abschnitt 7.5)
<code>fitness0/1/2/3</code>	Fitneß der derzeit gespeicherten Chromosome
<code>gen0/1/2/3</code>	Anzahl benötigter Generationen
<code>child_size0/1/2/3</code>	Anzahl Nachkommen pro Generation
<code>pop_size0/1/2/3</code>	Populationsgröße

Tabelle 7.1: Die wichtigsten Variablen des MC68340-Betriebssystemes



Wichtig für den korrekten Ablauf ist insbesondere die Variable `Mode`. Ähnlich zu Kapitel 8 wird ein zustandsbasiertes Automatenmodell für den Kommunikationsprozessor entworfen, um die verschiedenen Abarbeitungszustände unterscheiden zu können. Besonders im Hinblick auf die Interrupt-Routine `picx_interrupt`, zum Auswerten eingehender Steuersignale von den Prozessorstreifen, ist die Belegung von größter Bedeutung:

Mode	Bedeutung
0	Empfang des Speichertest-Ergebnisses von PIC-Slot 0
1	Empfang des Speichertest-Ergebnisses von PIC-Slot 1
2	Empfang des Speichertest-Ergebnisses von PIC-Slot 2
3	Empfang des Speichertest-Ergebnisses von PIC-Slot 3
4	Modus zur Dateiverteilung an die Recheneinheiten
5	'Normal'-Modus: Datenaustausch steuern
10	Chromosom-Empfang von PIC-Slot 0
11	Chromosom-Empfang von PIC-Slot 1
12	Chromosom-Empfang von PIC-Slot 2
13	Chromosom-Empfang von PIC-Slot 3

Tabelle 7.2: Die Belegungen der Variablen `Mode`

Aufgrund des 'Betriebszustandes' ist es somit einfach, die notwendigen Operationen eingehender Kontaktanfragen der Prozessorstreifen vorzunehmen. Abbildung 7.4 stellt das in `irq.a` für die Routine `picx_interrupt` umgesetzte Konzept schematisch vor:

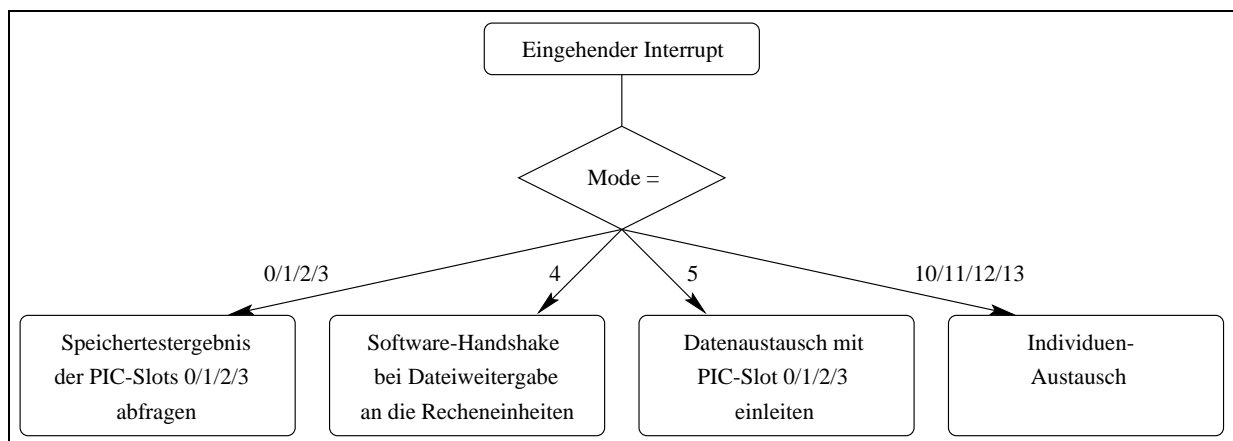


Abbildung 7.4: Die Routine `picx_interrupt`

## 7.2 Initialisierung der seriellen Schnittstelle

Um den Kontakt zum Benutzer des Multiprozessorsystemes aufzubauen, wird Kanal B der beiden seriellen Schnittstellen des Motorola MC68340 genutzt. Abbildung 7.5 (entnommen aus [14]) zeigt die Hardware mit insgesamt vier Schieberegistern für den Empfang und zwei Registern zum Senden von Datenworten (ASCII-Nummern):

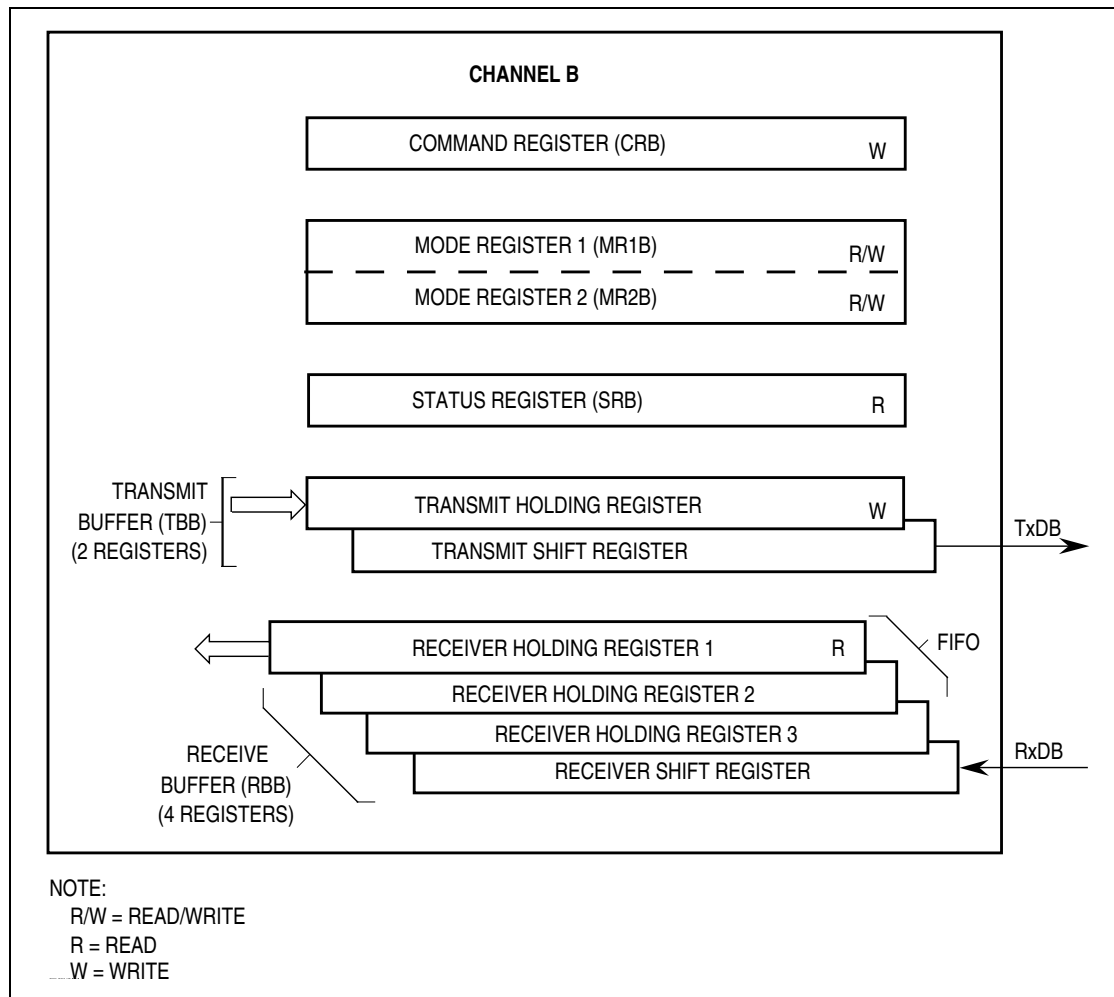


Abbildung 7.5: Die serielle Schnittstelle des MC68340 (Kanal B)

In Kapitel 6 wurde eine Datenübertragung von 38400 Baud bei acht Datenbits, einem Stopp-Bit und keiner Parität festgelegt. Im Einzelnen wird dies in der Datei `uart.a` mit den folgenden Befehlen bewerkstelligt (zum besseren Verständnis sind die konfigurierten Register mit den jeweiligen Seitenzahlen aus [14] angegeben):

1. Wahl des sogenannten 'Baud Rate Generator Set 2':

```
move.b #$80, ser_acr
```

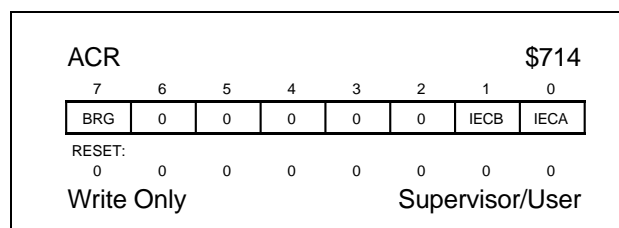


Abbildung 7.6: Das Register SER\_ACR, 7-32

2. Baudrate auf 38400 Baud festlegen:

```
move.b #$DD,ser_csr_b
```

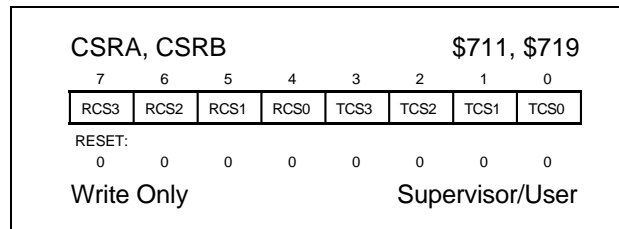


Abbildung 7.7: Das Register SER\_CSRB, 7-25

3. Keine Parität bei 8 Datenbits:

```
move.b #$93,ser_mr1_b
```

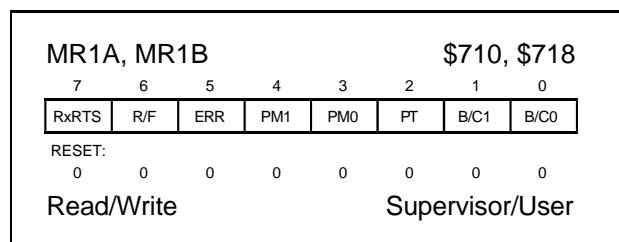


Abbildung 7.8: Das Register SER\_MR1B, 7-22

4. Ein Stopp-Bit eintragen:

```
move.b #$07,ser_mr2_b
```

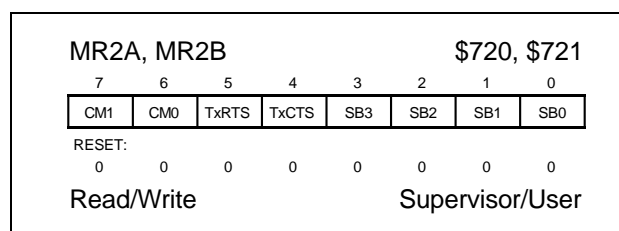


Abbildung 7.9: Das Register SER\_MR2B, 7-38

Beim Empfang von Datenworten wird auf eine Interrupt-Auslösung verzichtet. Stattdessen wird 'Polling' angewendet, was aufgrund der eindeutigen Programmstruktur keinerlei Probleme bereitet. Die folgenden Befehle zeigen die dafür entwickelte Funktion `RECEIVERB_LOOP`. Den Schieberegistern kommt dabei keine Bedeutung zu, das erhaltene Zeichen wird sofort ausgelesen:

```

*****
***
*** Name....: RECEIVERB_LOOP
*** Funktion: Wartet auf ein Zeichen des Benutzers.
***           In einer "Neben-Schleife" wird eine Zufallszahl fuer
***           die PICs bestimmt.
*** Register: D6 enthaelt das empfangene Zeichen.
***
RECEIVERB_LOOP
    addi.b #01,random           Zufallswert inkrementieren
    btst.b #0,ser_srb          Bit0 = 0 --> keine (neuen) Daten
    beq    RECEIVERB_LOOP      Bit0 = 1 --> neue empfangene Zeichen
    move.b ser_rbb,d6          ser_rbb = "Receiver_Buffer_B"
    rts
***
*****

```

Für das Senden von Daten stellt die Datei `mot2pc.a` nützliche Routinen bereit, die beispielsweise das Generieren von Rahmen beliebiger Größe ( $D7 =$  Breite des Rahmens) ermöglichen und im wesentlichen auf die Basisfunktion `SEND_CHB_BYTE` zurückgeführt werden:

```

*****
***
*** Name....: SEND_CHB_BYTE
*** Funktion: Sendet ein Byte an den PC.
*** Register: zu sendendes Byte muss in D4 an der niedrigsten
***           Position stehen.
***
SEND_CHB_BYTE
    btst.b #2,ser_srb          Warten bis PC empfangsbereit
    beq    SEND_CHB_BYTE
    move.b d4,ser_tbb
    rts
***
*****

```

### 7.3 Testen der belegten PIC-Slots

Eine ebenfalls in der Initialisierungsphase wichtige Aufgabe ist das Erkennen der PIC-Slots, in denen ein Prozessorstreifen eingesteckt ist und der sich nach einer Testroutine als funktionstüchtig erweist. Denn nur diese Einheiten können im weiteren Verlauf Problemstellungen bearbeiten und lösen. Für Abschnitt 7.5 ist dabei zusätzlich wichtig, daß auch nur aktive Prozessorstreifen Kontaktanfragen an den Kommunikationsprozessor stellen können, was in der dortigen Routine zu beachten ist.

Hierzu führt jeder Prozessorstreifen zu Beginn des Programmes einen Test seines externen Speichers durch, und wird danach vom Motorola MC68340 kontaktiert (d.h. ein Interrupt ausgelöst). Die Antwort muß in einem bestimmten Zeitfenster erfolgen, ansonsten dient dies dem Kommunikationsprozessor als Indiz für eine defekte oder nicht bestückte Recheneinheit. Die Variable `correct_pics` speichert den festgelegten Sachverhalt gemäß folgender Definition:

- Bit  $x = 0 \Rightarrow$  aktive Recheneinheit in Slot  $x$ .
- Bit  $x = 1 \Rightarrow$  nicht genutzter PIC-Slot  $x$ .

Die entsprechenden Statusmeldungen dieser Teilaufgabe zeigt Abbildung 7.10, die Realisierung ist in der Datei `pictest.a` zu finden.

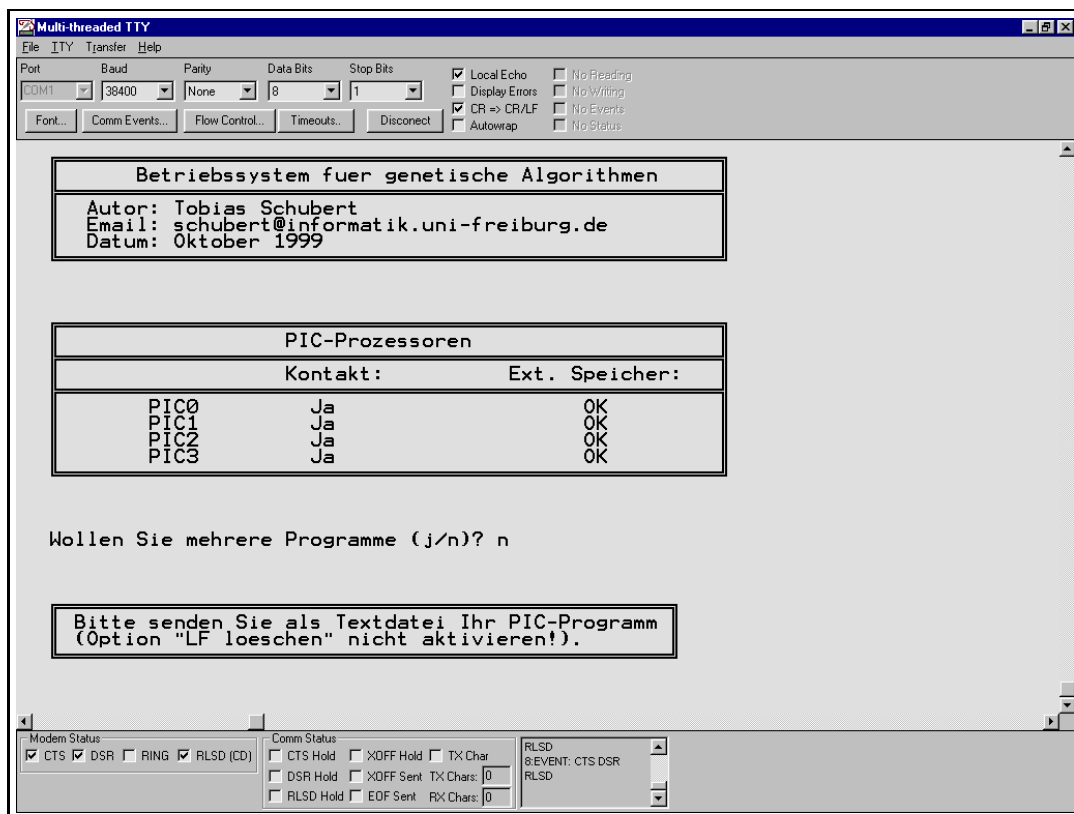


Abbildung 7.10: Übersicht über die eingesetzten Prozessorstreifen

## 7.4 Empfang der Aufgabenstellung

Die in `getprg.a` und `sendprg.a` realisierte Funktion des Kommunikationsprozessors bietet dem Anwender die Möglichkeit, mit Hilfe des Terminalprogrammes festzulegen, ob er allen Prozessorstreifen dieselbe Aufgabenstellung (Programmdatei) übermitteln möchte oder jedem Prozessor eine eigene Datei zuordnen will.

Dazu werden über das `Mtty`-Programm die Dateien im `INHX8M`-Format (vgl. hierzu Abschnitt 8.1, 'Struktur von PIC17C43-Programmen im Intel-Hex-Format') an den Kommunikationsprozessor gesendet, im externen RAM zwischengespeichert und im Anschluß daran an die jeweiligen Recheneinheiten weitergegeben. Als Startadresse dient hierbei `varstart + $100` (der Offset ist nötig, um nicht die eigenen Variablen zu überschreiben), die in `def.h` definiert werden kann. Zu beachten ist lediglich, daß ein Speicherraum von mindestens 52 kWord (112 kByte) bereitgestellt wird, weil dies dem externen Speicher der Prozessorstreifen entspricht. Das Flußdiagramm 7.11 zeigt das Vorgehen unter der Voraussetzung, daß vier PIC-Prozessoren eingesetzt werden.

Der eigentliche Dateiempfang verläuft dabei analog zu Abbildung 8.2 auf Seite 55 (dort aus Sicht des PIC17C43 beschrieben) und kann für den Motorola MC68340 mit Hilfe der im vorigen Teilabschnitt eingeführten Funktion `RECEIVERB_LOOP` elegant realisiert werden:

```

* Neues Zeichen des Anwenders abwarten:
bsr .1 RECEIVERB_LOOP

* Konvertierung:
bsr .1 A2SYMBOL

* Zeichen verarbeiten:
... ..

```

Die Routine A2SYMBOL aus `convert.a` ist notwendig, um aus der übermittelten ASCII-Nummer das entsprechende Zeichen zu generieren. Die im *INHX8M*-Format auftretenden Werte zeigt Tabelle 7.3.

Die Weitergabe der Dateien an die Prozessorstreifen geschieht interruptgestützt, d.h. nach jedem gesendeten Zeichen des Kommunikationsprozessors wird ein bestätigender Interrupt abgewartet, der signalisiert, daß der PIC17C43 das Zeichen verarbeitet hat (die nachfolgenden Befehle zeigen dies schematisch für die Weitergabe an den Prozessorstreifen '1', vgl. `sendprg.a`):

```

1 * A0 = Startadresse im externen RAM, nach jedem Zugriff inkrementieren
2 move.b (A0)+, pic1
3
4 WAITING_SEND_PRG_PIC1
5 cmp.b #$00,d1 * Bestaetigung durch d1=$01 in irq.a
6 beq WAITING_SEND_PRG_PIC1
7
8 * naechstes Zeichen:
9 'Sprung in Zeile 2'

```

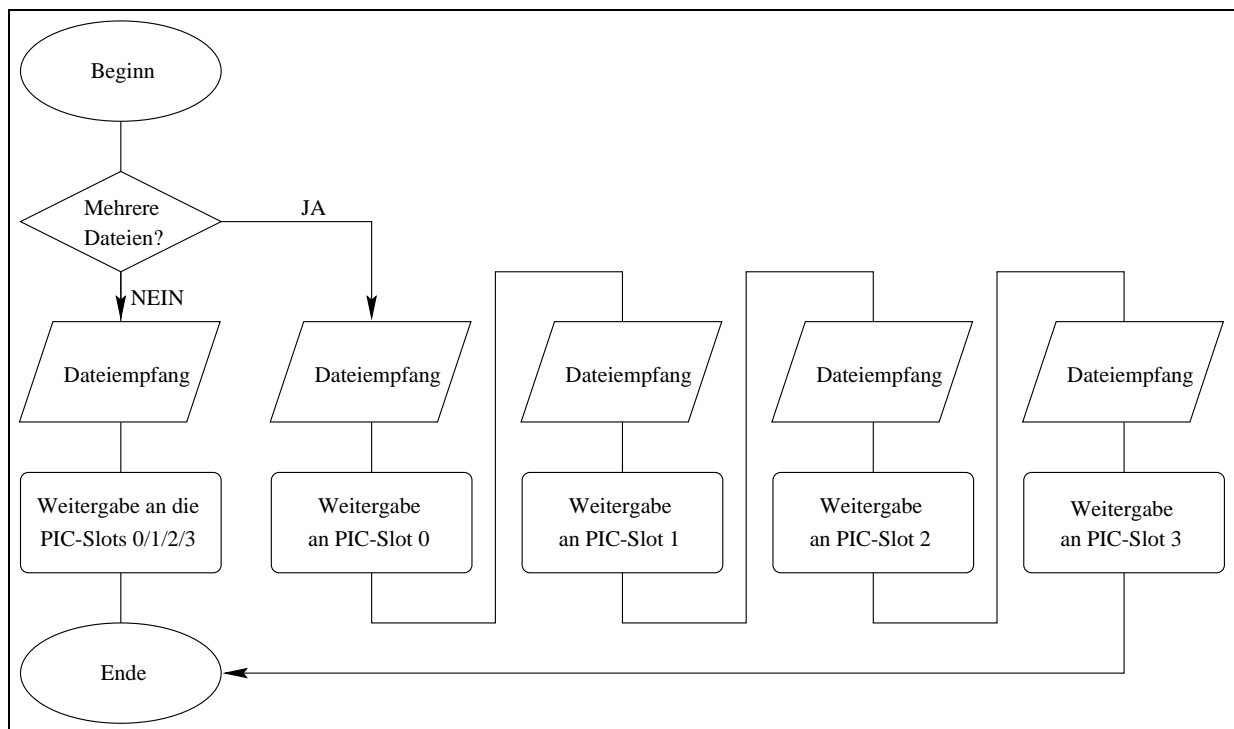


Abbildung 7.11: Flußdiagramm zur Verteilung von Anwenderaufgaben

ASCII-Nummer	Zeichen
30	'0'
31	'1'
32	'2'
33	'3'
34	'4'
35	'5'
36	'6'
37	'7'
38	'8'
39	'9'
41	'A'
42	'B'
43	'C'
44	'D'
45	'E'
46	'F'

Tabelle 7.3: Zuordnung von ASCII-Nummern zu den entsprechenden Zeichen

## 7.5 Die Hauptschleife

Am Anfang dieses Kapitels wurde angedeutet, daß die Hauptaufgabe des Kommunikationsprozessors in der Kontrolle des Datenaustausches zwischen den Recheneinheiten und dem Empfang der Endergebnisse liegt. Während der Abarbeitung der gestellten Probleme können die PIC-Prozessoren dazu über definierte 'Signalwörter' Anfragen an den Motorola MC68340 stellen. In der nun vorgestellten Umsetzung sind momentan lediglich die beiden folgenden Anfragen möglich (aus Sicht des PIC17C43), eine flexible Erweiterung für zukünftige Arbeiten ist aber problemlos möglich:

- $\$FE$ : Datenaustausch erwünscht.
- $\$FF$ : Abarbeitung beendet, Übergabe der besten Lösung.

Prinzipiell ist es möglich, jede mittels eines Interrupts eingehende Anfrage sofort zu erkennen und zu beantworten. Bedenkt man aber, daß sich je zwei Prozessorstreifen eine Interrupt-Leitung teilen, so kann der Fall eintreten, daß während der Beantwortung einer Anfrage ein anderer Prozessor 'dazwischenfunk'. Dieses Signalwort muß dann zwischengespeichert werden, um es später zu bearbeiten. Besonders problematisch wird dieser Sachverhalt, wenn zwei Recheneinheiten zur gleichen Zeit auf derselben Leitung den Kommunikationsprozessor kontaktieren, von denen nur eine erkannt werden kann. Die Folge wären Datenverluste!

Besser ist es, den Motorola MC68340 in mehreren Phasen zu betreiben. In einem ersten Schritt werden lediglich die Anfragen der Recheneinheiten entgegengenommen. Ist von jedem PIC17C43 ein Interrupt ausgelöst worden, beginnt die zweite Phase. Jetzt werden alle Anfragen der Reihe nach beantwortet und danach mit einem 'Startsignal' an alle Einheiten

die weitere Problembearbeitung eingeleitet. Dadurch ist gewährleistet, daß immer nur ein PIC-Prozessor aktiv ist, während die anderen noch auf ihre Antwort beziehungsweise auf das Startsignal zur Fortsetzung ihrer Aufgabe warten.

Nachteilig ist bei dem gewählten Ansatz, daß die Geschwindigkeit des Gesamtsystemes immer durch den 'langsamsten' Prozessorstreifen bestimmt wird, was besonders dann zum Tragen kommt, wenn man unterschiedliche Problemparameter wie die Populationsgröße einsetzt. Ein stabiles und fehlerfreies System stand jedoch vorerst im Vordergrund.

Um den auslösenden Prozessorstreifen eingehender Interrupts identifizieren zu können, stehen dem Kommunikationsprozessor die Variablen `control0/1/2/3` zur Verfügung, die vor jedem neuen Intervall mit dem Wert `$00` initialisiert werden. Bei jeder eingehenden Kontaktanfrage werden alle PLD-Latches ausgelesen und die Werte im entsprechenden Register `control0/1/2/3` gespeichert. Auf diesem Weg ist somit ein Abgleich zwischen den neuen und schon gespeicherten Datenwörtern möglich, so daß der auslösende PIC-Prozessor eindeutig identifiziert werden kann. Zudem lassen sich mit diesem Vorgehen Datenverluste vermeiden, weil unabhängig von der Interrupt-Quelle alle PLD-Bausteine der Reihe nach ausgelesen werden. Die Umsetzung ist in der Datei `irq.a` zu finden und besteht aus wenigen Befehlen (Zeilen 83-91):

```

*** Aus dem "Normal"-Modus heraus Steuersignale empfangen
COMMUNICATION
  move.b pic0, control0
  move.b pic1, control1
  move.b pic2, control2
  move.b pic3, control3
  moveq #00, d3
  move.b #$01, d3          * Als Bestaetigung beim Motorola
  rte

```

Ist von allen Prozessorstreifen eine Anfrage an den Motorola MC68340 signalisiert worden, müssen entweder die Endergebnisse empfangen oder ein Datenaustausch eingeleitet werden. Im ersten Fall werden die problemspezifischen Parameter wie Fitneß, Anzahl Generationen, etc. in den entsprechenden Registern aus Tabelle 7.1 gespeichert.

Im zweiten Fall wird der Austausch von Lösungen anhand der vom Anwender eingestellten Topologie vorgenommen. Zu diesem Zweck wird der Inhalt der Register `topo0/1/2/3` überprüft, das beste Chromosom des aktuellen Prozessors entgegengenommen und im Gegenzug die beste Lösung eines anderen PIC17C43 verschickt (Abbildung 7.12 zeigt das dazugehörige Flußdiagramm). Die Kodierung der Variablen `topo0/1/2/3` ist wie folgt definiert worden:

- Bit  $x = 1$  in `topo0`: PIC-Slot 0 sendet sein bestes Individuum an Einheit  $x$ .
- Bit  $x = 1$  in `topo1`: PIC-Slot 1 sendet sein bestes Individuum an Einheit  $x$ .
- Bit  $x = 1$  in `topo2`: PIC-Slot 2 sendet sein bestes Individuum an Einheit  $x$ .
- Bit  $x = 1$  in `topo3`: PIC-Slot 3 sendet sein bestes Individuum an Einheit  $x$ .

Hinter der vorgestellten Kodierung steckt eigentlich eine Matrix, bei der durch gesetzte Bits eine logische Verdrahtung zwischen zwei oder mehreren Recheneinheiten möglich wird. Per Tastendruck kann der Anwender die aktuelle Topologie jederzeit neu konfigurieren. Die Abbildungen 7.13 und 7.14 zeigen zwei Momentaufnahmen, die beim Abarbeiten der 20-Städte-Instanz des Travelling Salesman Problemes aufgenommen wurden.



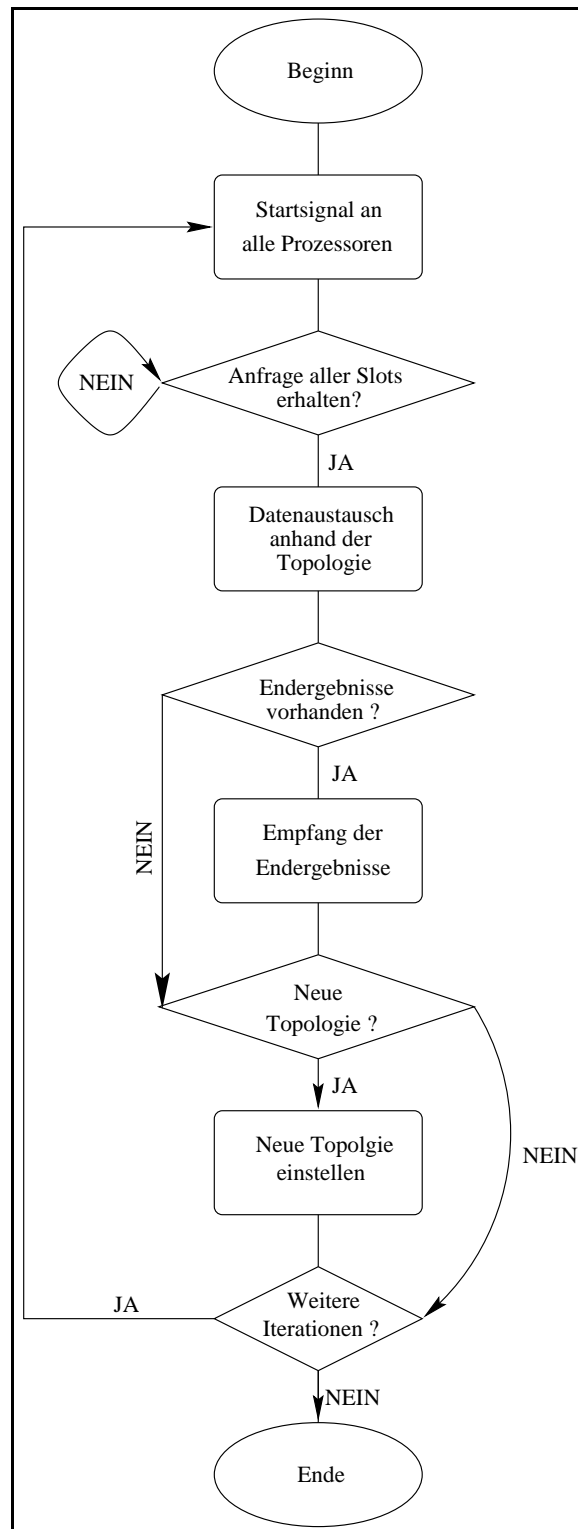


Abbildung 7.12: Das Flußdiagramm der Hauptschleife

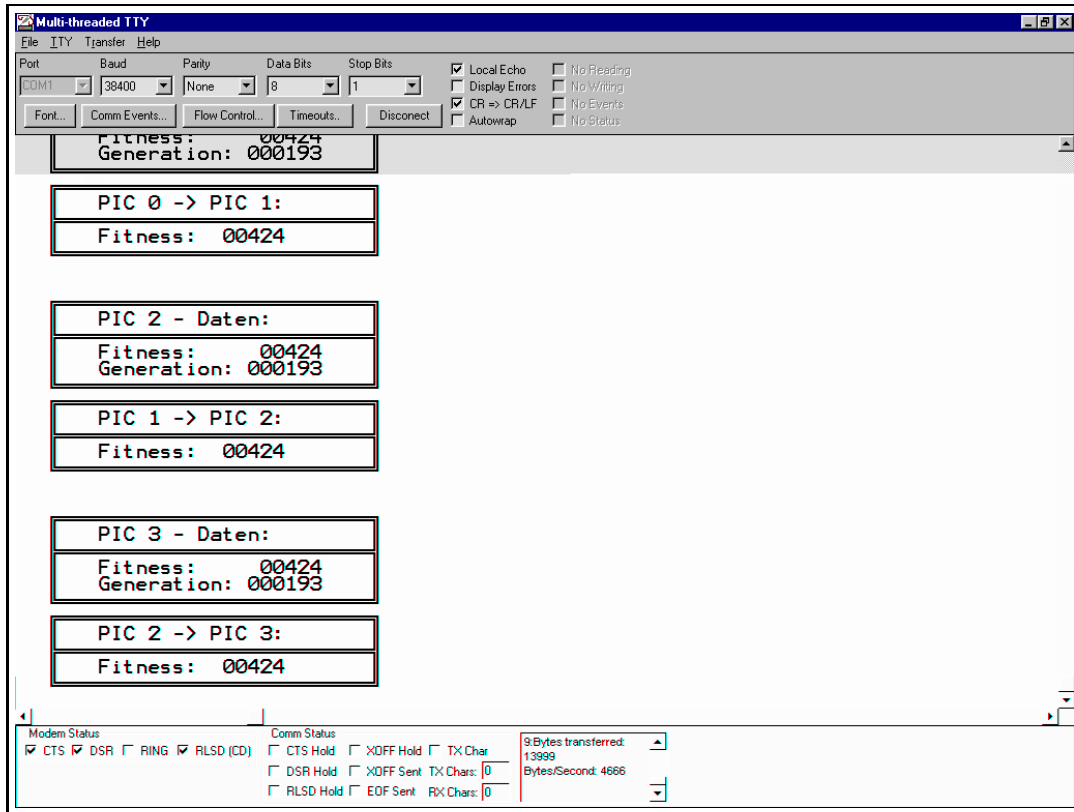


Abbildung 7.13: Datenaustausch zwischen den Recheneinheiten

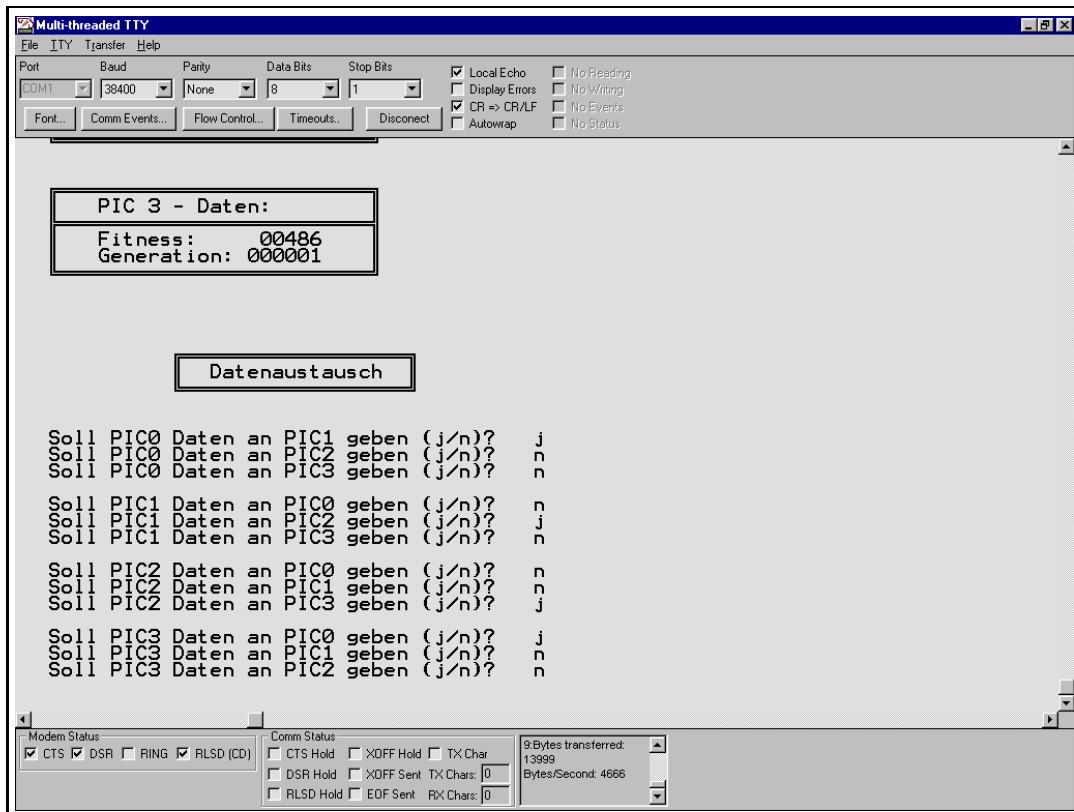


Abbildung 7.14: Konfiguration einer 'Ring'-Topologie

## 7.6 Präsentation der Endergebnisse

Die Ausgabe der besten Resultate der maximal vier Recheneinheiten dient dem Anwender als Kontrolle der erzielten Güte und stellt zudem ein Indiz für die benötigte Berechnungsdauer dar, die sich aus der Anzahl der durchgeführten Generationsschritte ablesen läßt. Desweiteren werden die eingestellten Problemparameter wie Größe der Population, Größe der Chromosome und Anzahl der Nachkommen pro Iteration aufgeführt, beim Travelling Salesman Problem wird zusätzlich noch die gefundene Rundreise durch die Identitätsnummern der Städte angegeben. Verwendung finden dabei die entsprechenden Variablen aus Tabelle 7.1 wie `pop_size0/1/2/3` oder `child_size0/1/2/3`. Abbildung 7.15 zeigt beispielhaft die Ausgabe für die Prozessorstreifen '2' und '3'.

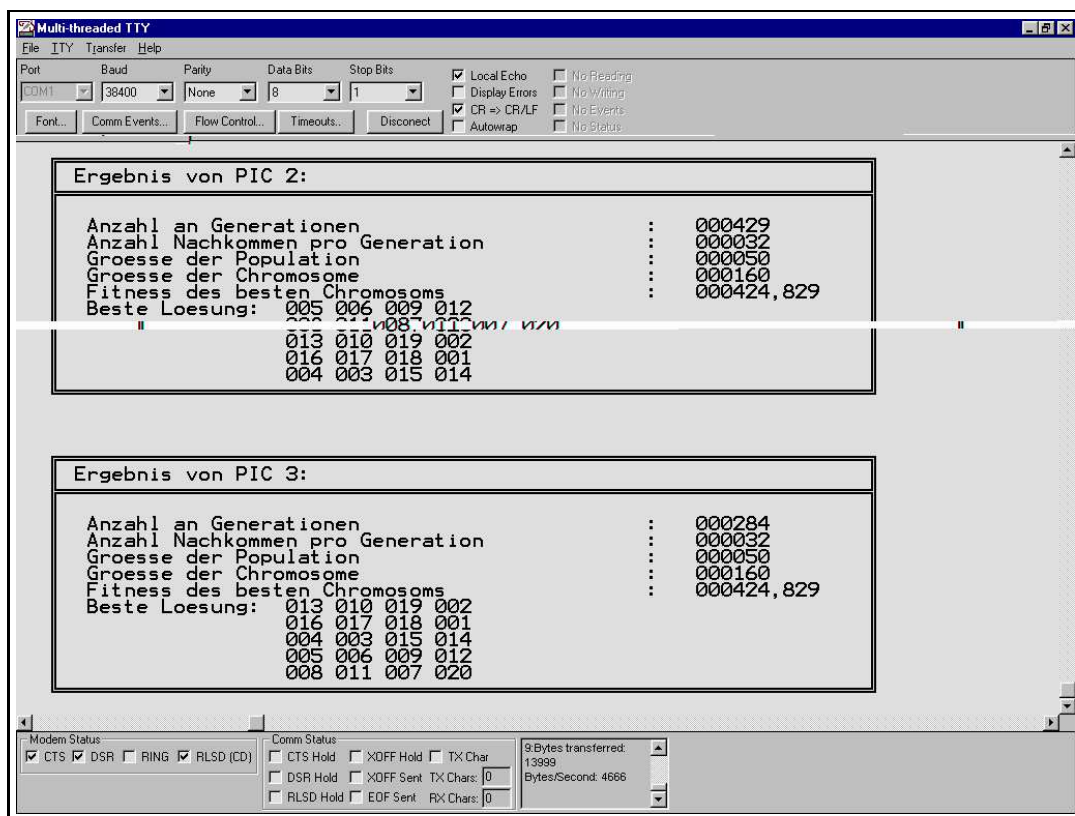


Abbildung 7.15: Das beste Ergebnis des 20-Städte-Problemes



# Kapitel 8

## Programmierung des Microchip PIC17C43

Die in den Zielsetzungen festgelegten drei Hauptpunkte des PIC17C43-Grundprogrammes sind im Flußdiagramm 8.1 dargestellt.

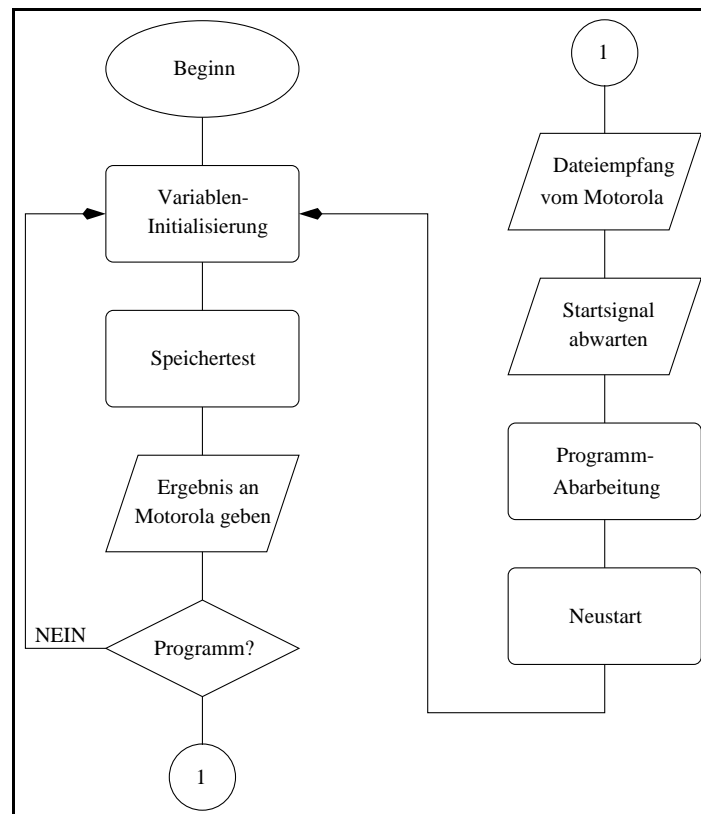


Abbildung 8.1: Flußdiagramm: PIC17C43-Grundprogramm

Es sind dies die Blöcke *Speichertest*, *Dateiempfang vom Motorola MC68340* und *Programm-Abarbeitung* (der gestellten Aufgabe), die in einer Endlosschleife durchlaufen werden. Der Analyse der Struktur eines kompilierten Assemblerprogrammes, wie es dem Prozessorstreifen übergeben wird und abgearbeitet werden soll, und den daraus resultierenden Folgen beim Dateiempfang ist der nächste Teilabschnitt gewidmet. Zunächst stehen jedoch die globalen Einstellungen, wie sie in der Hauptdatei `tonux.asm` vorgenommen werden, im

Vordergrund. Das komplette Listing ist im Anhang C aufgeführt. Als einführende Literatur zum Programmieren des PIC17C43 und zum Umgang mit der Software *Mplab* stellen die Verweise [9]-[12] eine gute Ausgangsbasis dar. Als Programmiersprache wird Assembler verwendet, um sprachliche Kompatibilität zur in [8] vorgestellten Funktionsbibliothek zu wahren und die beschränkte Größe von 4 kByte des PIC17C43 EPROMs nicht zu überschreiten.

Als erstes ist der PIC17C43 korrekt an die vorliegende Hardware anzupassen. Dazu müssen der sogenannte *Extended Microcontroller Mode* und der *XT-Timer*-Modus aktiviert werden. Ersteres stellt die einzigst wählbare Variante dar, in welcher der Anwender sowohl das interne EPROM wie auch den externen RAM-Baustein mit den Adressen  $AD[0 : 15]$  ansprechen kann. Die Einstellung *XT-Timer* wählt als Takterzeugung eine externe Quarzkristallquelle (die Frequenz von 16.78 MHz wird hierbei vom Motorola MC68340 für alle vier Recheneinheiten bereitgestellt). Die Konfiguration kann zu Beginn der Datei festgelegt oder wie in dieser Arbeit erst beim 'Brennen' mit der *Microchip Mplab Promate*-Software vorgenommen werden.

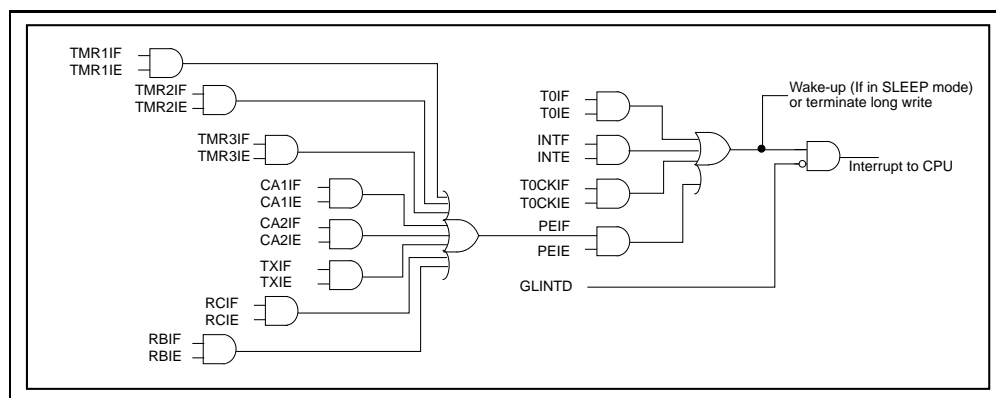
Definiert wurde, daß zu lösende Problemstellungen als Assemblerdatei im Intel-Hex-Format (*INHX8M*) ab der externen Speicherzelle \$2000 beginnen. Diese Datei soll im 56 kWord großen, 'oberen' RAM-Bereich abgelegt werden. Die Tatsache, daß die Programme auch von dort ausgeführt werden, läßt die Benutzung der 'unteren' RAM-Bank für Anwendungen nicht zu, der effektiv vorhandene Speicher sinkt somit von 128 kByte auf 112 kByte. Um den Speicherbereich auszuwählen, muß gemäß Abschnitt 5 der Pin  $RB7 = MAP0/1$  auf eine logische Eins gelegt werden, was in den Zeilen 99 bis 101 geschieht:

```

CLRF   DDRB, 1
MOVLW B'11111111'
MOVWF PORTB                               ; MAP0/1=1 --> Speicher : $2000 - $FFFF

```

Um dem späteren Nutzer des Multiprozessorsystems eine komfortable Schnittstelle zu bieten, muß ihm die Kontrolle über alle Interruptvektoren ermöglicht werden, diese stellen neben den jederzeit neu konfigurierbaren I/O-Ports die wichtigste Schnittstelle zur Außenwelt dar. Insbesondere bei Problemen, die mit der Technik der genetischen Algorithmen programmiert wurden, ist der Kontakt zu anderen Prozessoren zwecks Datenaustausch erforderlich. Die nachfolgende Abbildung zeigt das schematische Blockdiagramm der 11 möglichen Auslöserquellen.



Kapitel 5 und Abbildung 5.1 auf Seite 20 zeigen, daß das dort eingeführte Signal *pint* (*Pic Interrupt*), welches der Motorola MC68340 zum Übermitteln von 8 Bit Datenworten nutzt, mit dem Anschluß *RA0/INT* auf Seiten des PIC17C43 verbunden ist. Zur Konfiguration genügt es, alle Interrupt-Quellen als gültig zu deklarieren (Zeile 104, `BCF CPUSTA, 4`) und den I/O-Port *RA0* als externen Interrupt höchster Priorität zu definieren (Zeile 102, `BSF INTSTA, 0`). Die Bezeichnungen *CPUSTA* und *INTSTA* stehen hierbei für *CPU Status Register* beziehungsweise *Interrupt Status Register*. Momentan wird nur diese eine Leitung genutzt, d.h. mehrere, gleichzeitig aktive Interruptsignale sind deshalb nicht möglich. Prinzipiell wird aber aufgrund der höchsten Priorität immer der Kontakt zum Kommunikationsprozessor vorrangig behandelt.

Problematisch ist, daß die Sprungadressen von der CPU automatisch berechnet werden und zwischen `$0008` (*int\_vec*) und `$0020` (*peri\_vec*) liegen. Dies stellt den internen EPROM-Bereich dar. Anwenderprogramme hätten nie Zugriff auf Interrupts und ein Austausch von Daten zwischen den Prozessorstreifen wäre somit nicht möglich. Eine Lösung bietet sich an, wenn man neben der Forderung zukünftige Aufgabenstellungen ab der Adresse `$2000` beginnen zu lassen, zusätzlich vereinbart, daß bei eingehenden Interrupts die Sprungadressen um einen Offset von `$2000` verschoben werden. Beispielsweise würde ein aktives *peri\_vec*-Signal nicht mehr einen Sprung an die Adresse `$0020` sondern an `$2020` hervorrufen (für die anderen Interruptvektoren analog). Die entsprechenden Zeilen der Dateien `tonux.asm` in der linken Hälfte und `tsp.asm` (Hauptdatei des in Kapitel 9 implementierten *Travelling Salesman Problem*) zeigen die gemeinsame Verzahnung, wobei momentan natürlich nur zu dem weiter oben zugelassenen *int\_vec* eine Interrupt-Routine existiert:

```

reset      ORG      0000
           GOTO    START
                                     org 2000
                                     goto  Main_Loop

int_vec    ORG      0008
           GOTO    READ_FROM_MOTOROLA
                                     org 2008
int_vec    movlw   0x11
           movwf   tblptrh
           clrf    tblptrl, 1
           tablrd 1, 0, temp2
           tlrd   1, temp2
           incf   temp1, 1
           return
                                     org 2010
rtcc_vec   return
                                     org 2018
rt_vec     return
                                     org 2020
peri_vec   return

ORG      0010
rtcc_vec   MOVLW  H'20'
           MOVWF  PCLATH
           LCALL  H'10'
           RETFIE

ORG      0018
rt_vec     MOVLW  H'20'
           MOVWF  PCLATH
           LCALL  H'18'
           RETFIE

ORG      0020
peri_vec   MOVLW  H'20'
           MOVWF  PCLATH
           LCALL  H'20'
           RETFIE

```

Bei obiger Idee stellt diese Leitung eine Ausnahme dar, weil sie bereits zu Beginn des Betriebssystems zum Dateiempfang und für alle Steuersignale vom Kommunikationsprozessor benötigt wird. Aus diesem Anlaß ist die Variable `Mode` eingeführt worden, deren Wert in der Interrupt-Routine *READ\_FROM\_MOTOROLA* entscheidet, ob der eingehende Interrupt während des Ablaufes des Betriebssystems oder während der Abarbeitung der Anwenderaufgabe eingetreten ist. Tabelle 8.1 zeigt die drei möglichen Belegungen:

Mode	Funktion
0	Normalmodus
1	Neue Daten vom Kommunikationsprozessor
2	Anwenderaufgabe wird derzeit bearbeitet, Sprungadresse in \$2008 umwandeln

Tabelle 8.1: Die Variable Mode und ihre Belegungen

Die Bedeutung wird mit dem nachfolgenden Ausschnitt aus `tonux.asm` deutlich (Zeilen 166-194):

```

;*****
;***
;*** Name....: READ_FROM_MOTOROLA
;*** Funktion: Daten vom Motorola aus dem PLD auslesen.
;***           Besonders wichtig auch fuer den Datenaustausch aus
;***           der PIC-Anwendung heraus (MODE = 2).
;*** Register: TBLPTRH, TBLPTRL um mit $1100 das PLD zu aktivieren,
;***           MOT_TO_PIC enthaelt das gelesene Byte.
;***
READ_FROM_MOTOROLA
    MOVLW H'00'
    CPFSEQ MODE
    GOTO  $+9

    MOVLW 0x11
    MOVWF TBLPTRH
    CLRF  TBLPTRL, 1           ; "Table Pointer" = $1100
    TABLRD 1, 0, WREG
    TLRD 1, WREG
    MOVWF MOT_TO_PIC
    INCF  MODE, 1           ; Gilt als Bestaetigung
    RETFIE

    MOVLW H'20'           ; In Anwender-Routine verzweigen
    MOVWF PCLATH
    LCALL H'08'
    RETFIE
;***
;*****

```

Die ersten drei Befehle springen bei `Mode ≠ 0` (aufgrund der Programmstruktur bedeutet das `Mode=2`) an die Adresse `$2008`. Ansonsten wird das gesendete Byte im dafür vorgesehenen Register `MOT_TO_PIC` gespeichert (wie in Abschnitt 5 erläutert mit einem Lesezugriff auf die Adresse `$1100`), und die Routine regulär mit `RETFIE` beendet.

Wiederholend läßt sich zusammenfassen: Das Betriebssystem, welches in das 4 kByte große EPROM eingespeichert wird, wurde so flexibel und 'unauffällig' wie möglich gestaltet, damit es sich für den späteren Benutzer, der lediglich Optimierungsaufgaben parallel von den Prozessorstreifen lösen lassen möchte, wie ein Teil der Hardware des PIC17C43 darstellt. Dazu muß 'nur' ein Adreß-Offset von `$2000` zu Beginn des Assembler-Programmes eingerichtet und die Adresse `$0041` (= `Mode`) nicht überschrieben werden.



## 8.1 Struktur von PIC17C43-Programmen im Intel-Hex-Format

Der Dateiempfang wird in Zeile 128 in `tonux.asm` mit dem Aufruf `CALL GET_PRG_FROM_MOTOROLA` gestartet, und das vom Kommunikationsprozessor gesendete Programm wird an den innerhalb der Datei kodierten Adressen gespeichert. Am einfachsten ist das Dateiformat und der damit einhergehende Ablauf an einem kleinen Beispiel zu verdeutlichen. Die folgende Abbildung zeigt im oberen Teil das Beispielprogramm und darunter die dazugehörige Datei im *INHX8M*-Format.

```

INCLUDE "p17c43.inc"
LIST p=17C43

reg1 equ 0x70;
reg2 equ 0x80;
reg3 equ 0x90;

ORG      2000
    goto $+1
    movlw B'00000011'
    movwf reg1
    movlw B'00000010'
    movwf reg2
    movfp reg1, WREG
    clrf reg3
    addwf reg3,1
    movfp reg2, WREG
    addwf reg3,1
    nop
end

:1040000001C003B0700102B08001706A9029900F66
:06401000806A900F000021
:00000001FF

```

Die Art der Kodierung beinhaltet eine 8-Bit Datei mit einer Kombination aus niederwertigen und höherwertigen Befehlsanweisungen im hexadezimalen Zahlensystem. Jede Zeile dieses Formates hat dabei die folgende Gestalt:

: *BB AAAA TT HHHH ... HHH CC*

mit

- *BB* ist ein Zähler, der die Anzahl an kodierten Befehlen in dieser Zeile angibt. Weil jeder Befehl aus einer 16-Bit Kodierung besteht, d.h. aus einer hexadezimalen Angabe aus dem Bereich \$0000, ..., \$FFFF, ist  $\frac{BB}{2}$  die tatsächliche Anzahl an kodierten Anweisungen in dieser Zeile.
- *AAAA* gibt die Startadresse an, ab welcher der Datenblock der restlichen Zeile abgelegt werden soll.
- *TT* gibt an, ob die vorliegende Datei mit der aktuellen Zeile endet oder nicht:
  - 00 = weitere Befehlszeilen,
  - 01 = Programm endet nach dieser Zeile.

- $CC$  ist die Kontrollsumme, um die korrekte Datenübertragung überprüfen zu können. Diese ist das 2er-Komplement der Summe aller vorherigen Werte und ist einfach zu berechnen, indem man alle Bytes der Zeile aufsummiert, das Komplement bildet und dann inkrementiert.
- $HHHH \dots HHHH$  ist die Kodierung der einzelnen Befehle, wobei eine Anweisung  $H_1H_2H_3H_4$  aus den höherwertigen Bytes  $H_3H_4$  und den niederwertigen Bytes  $H_1H_2$  besteht.

Für das obige Beispielprogramm ergibt das folgende Dekodierung:

:	<u>10</u>	<u>4000</u>	<u>00</u>	<u>01C0</u>	<u>03B0</u>	<u>7001</u>	<u>02B0</u>	<u>8001</u>	<u>706A</u>	<u>9029</u>	<u>900F</u>	<u>66</u>
	8 Anweisungen,	Adresse 4000,	Kein Ende,	$B_1,$	$B_2,$	$B_3,$	$B_4,$	$B_5,$	$B_6,$	$B_7,$	$B_8,$	$SUM_1$
:	<u>06</u>	<u>4010</u>	<u>00</u>	<u>806A</u>	<u>900F</u>	<u>0000</u>	<u>21</u>					
	3 Anweisungen,	Adresse 4010,	Kein Ende,	$B_9,$	$B_{10},$	$B_{11},$	$SUM_2$					
:	<u>00</u>	<u>0000</u>	<u>01</u>	<u>FF</u>								
	0 Anweisungen,	Adresse 0000,	Datei-Ende,	$SUM_3$								

mit

$B_1 = \$C001 = (1100\ 0000\ 0000\ 0001)_2 = \text{goto } \$ + 1$   
 $B_2 = \$B003 = (1011\ 0000\ 0000\ 0011)_2 = \text{movlw } B\ '00000011'$   
 $B_3 = \$0170 = (0000\ 0001\ 0111\ 0000)_2 = \text{movwf } 0x70$   
 $B_4 = \$B002 = (1011\ 0000\ 0000\ 0010)_2 = \text{movlw } B\ '00000010'$   
 $B_5 = \$0180 = (0000\ 0001\ 1000\ 0000)_2 = \text{movwf } 0x80$   
 $B_6 = \$6A70 = (0110\ 1010\ 0111\ 0000)_2 = \text{movfp } 0x70, 0x10$   
 $B_7 = \$2990 = (0010\ 1001\ 1001\ 0000)_2 = \text{clrf } 0x90$   
 $B_8 = \$0F90 = (0000\ 1111\ 1001\ 0000)_2 = \text{addwf } 0x90, 1$   
 $B_9 = \$6A80 = (0110\ 1010\ 1000\ 0000)_2 = \text{movfp } 0x80, 0x10$   
 $B_{10} = \$0F90 = (0000\ 1111\ 1001\ 0000)_2 = \text{addwf } 0x90, 1$   
 $B_{11} = \$0000 = (0000\ 0000\ 0000\ 0000)_2 = \text{nop}$

Man überprüft leicht, daß auch die drei Kontrollsummen  $SUM_1 \dots SUM_3$  den oben angegebenen entsprechen. Für die Übergabe und Dekodierung derartiger Dateien dient das auf Seite 55 dargelegte Flußdiagramm als Vorlage.

Anhand der Datei `getprg.asm` läßt sich zudem sehr gut veranschaulichen, wie ein gegenseitiger Austausch von Daten mit dem Kommunikationsprozessor aus Sicht des PIC17C43 vonstatten geht.

Mit den zur Verfügung stehenden Routinen `WRITE_BYTE_TO_MOTOROLA` und `WAITING_FOR_MOTOROLA` (beide aus `tonux.asm`) genügt es, die zu sendenden Daten in das dafür vorgesehene Register `PIC_TO_MOT` zu verschieben, den PIC-Betriebsmodus `Mode` auf Null zu setzen und hintereinander beide Routinen aufzurufen. Das folgende Beispiel zeigt den Programmablauf. `Mode=1` signalisiert dabei eine bestätigende Nachricht des Motorola MC68340, die Routine `WAITING_FOR_MOTOROLA` wird verlassen und die Daten können aus `MOT_TO_PIC` ausgelesen werden:

```

MOVW  B'00000001'
MOVWF PIC_TO_MOT
CALL  WRITE_BYTE_TO_MOTOROLA      ; 'Handshake'-Signal
CLRF  MODE, 1
CALL  WAITING_FOR_MOTOROLA

```

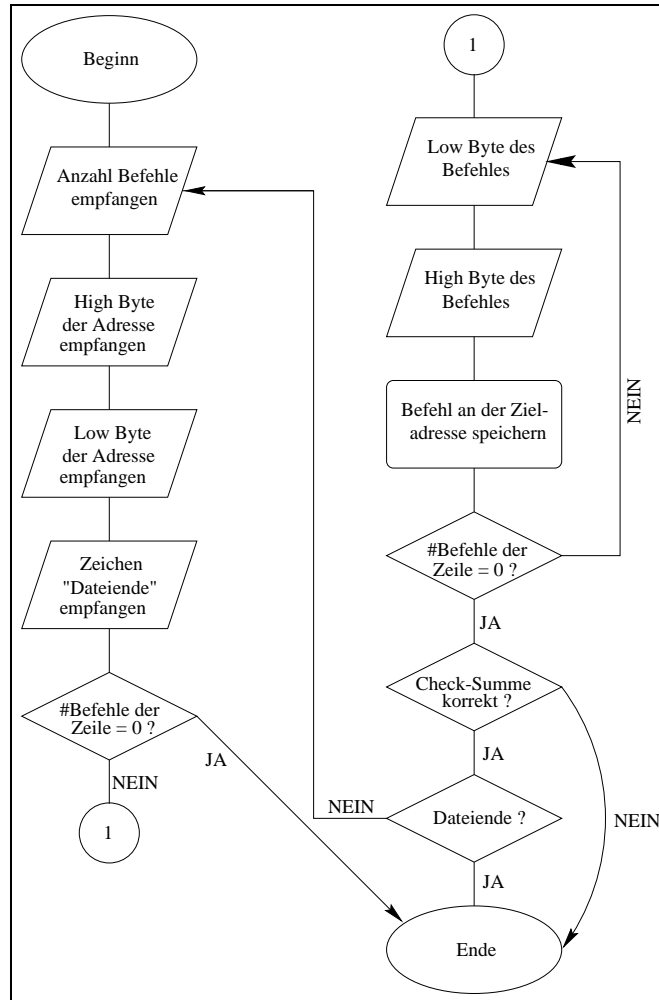
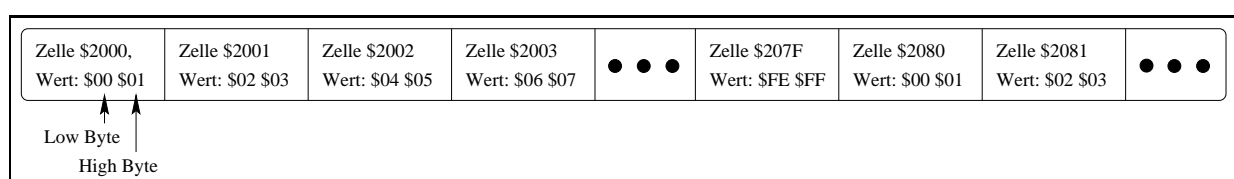


Abbildung 8.2: Flußdiagramm: Dateiempfang vom Kommunikationsprozessor

## 8.2 Der Speichertest

Der Test (Aufruf mit `CALL MEM_TEST_START` in Zeile 96 in `tonux.asm`) ist ein Teil der gemeinsamen Initialisierungsphase mit dem Kommunikationsprozessor: Nur wenn der Prozessorstreifen in einem festgelegten Zeitfenster mit einem positiven Ergebnis antwortet, setzt der Motorola den Prozessor als vorhanden und nicht defekt voraus (nicht alle vier Steckplätze müssen genutzt werden) und übergibt diesem später Anwendungen.

Dabei wird nach einem in diesem Bereich üblichen Schema vorgegangen: Sowohl der 56 kWord 'große' wie auch der 8 kWord 'kleine' externe Speicher werden vollständig mit aufsteigenden Werten gefüllt, die 16 Bit Zellen ausgelesen und anschließend auf ihre Korrektheit hin überprüft.



Ein fehlerfreies Ansprechen des Speichers wird dem Motorola MC68340 mit dem Wert \$00 der Variablen *OK* angezeigt. Die Belegung mit \$01 entspricht der Tatsache, daß sich beim Schreiben und/oder Lesen von RAM-Zellen Inkonsistenzen ergeben haben. Die Anzahl an falschen Werten ist dann den beiden Variablen *ERROR\_LO* und *ERROR\_HI* zu entnehmen, die allerdings nicht weitergegeben werden.

Die Schreib- und Lesezugriffe vom PIC-Prozessor auf Peripherie-Module werden in den Abbildungen 8.3 und 8.4 wiedergegeben, weil sie an vielfältigen Stellen genutzt werden und aufgrund ihres mehrphasigen Ablaufes (zwei oder drei Befehlszyklen) untypisch im Vergleich zu anderen Befehlen sind.

Bei einem Lesezugriff muß zuerst der *Table Pointer*, der die Zieladresse spezifiziert, aktualisiert werden, bevor die momentan aktuellen zwei Datenbyte des Zwischenspeichers (*Table Latch*) in die angegebenen Zielregister verschoben werden und selbiges mit dem gelesenen Datenwort der externen Zelle gefüllt wird (der Schreibzugriff verhält sich analog). Dieser Sachverhalt erfordert folglich beim ersten Auslesen einer externen RAM-Zelle zwei Lesezugriffe auf die gleiche Speicheradresse, um die tatsächlichen und nicht die noch im *Table Latch* vorhandenen Werte zu erhalten.

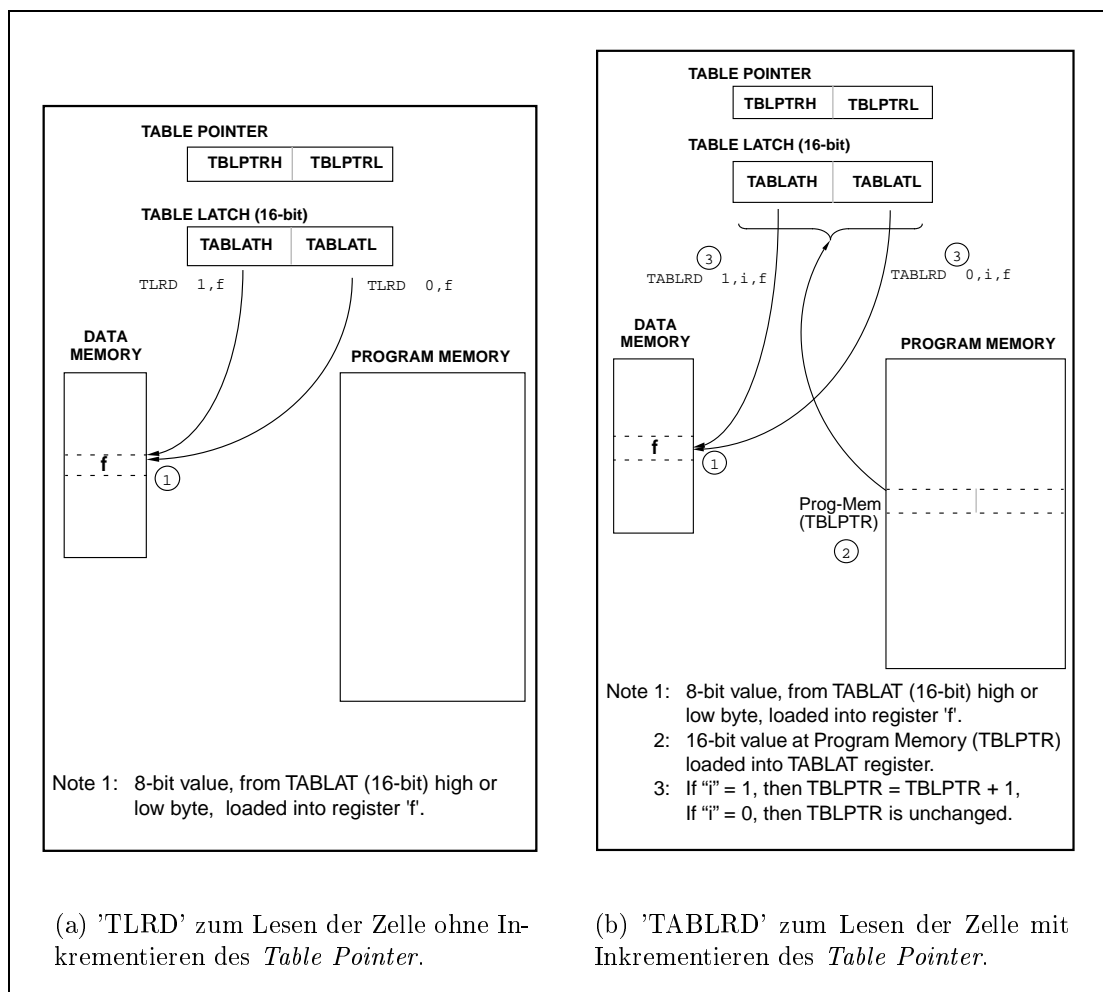


Abbildung 8.3: Lesezugriffe auf externe Module

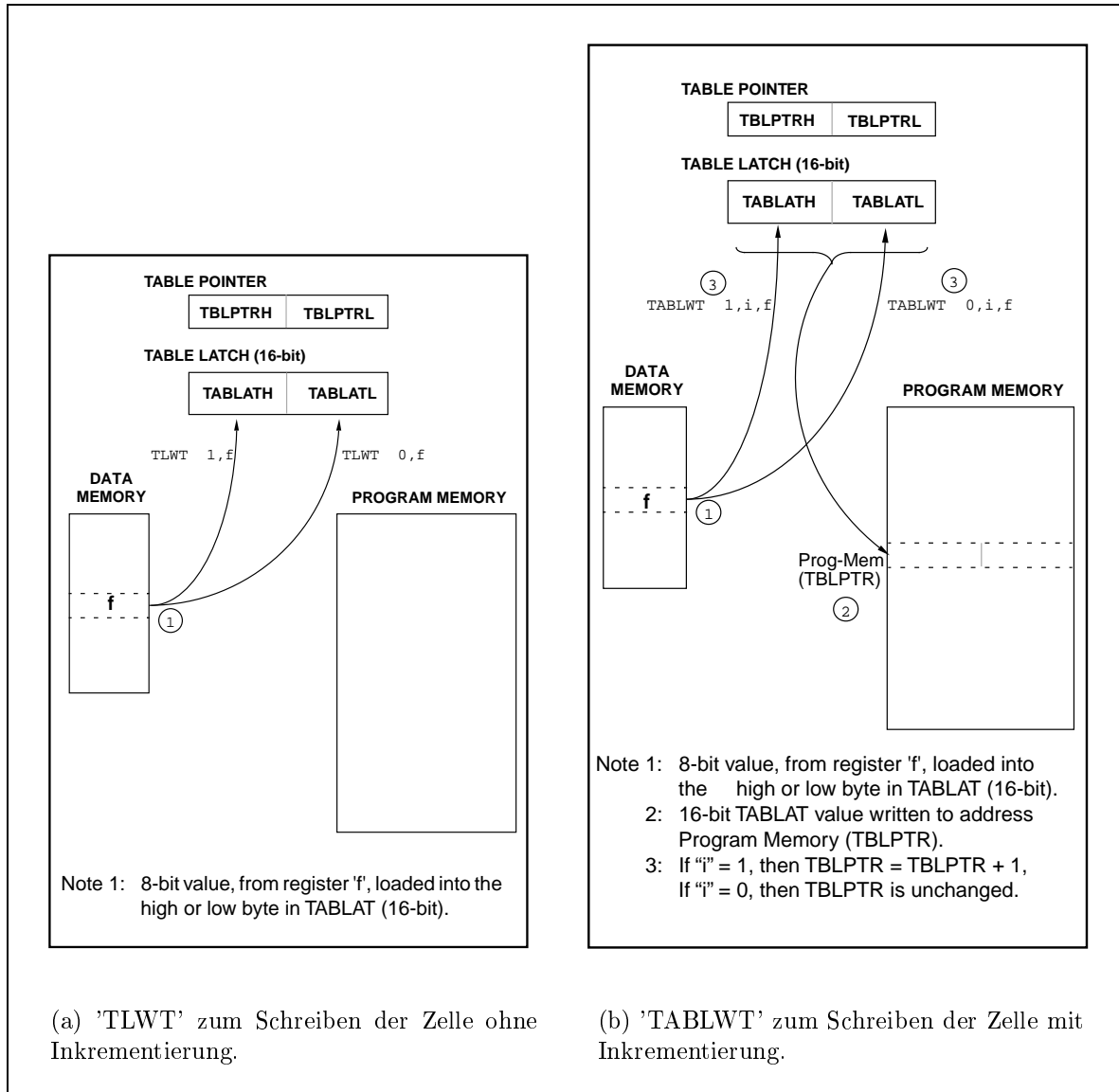


Abbildung 8.4: Schreibzugriffe auf externe Module



# Kapitel 9

## Das TSP-Problem als genetische Anwendung

Das *Travelling Salesman Problem* (im weiteren Verlauf der Einfachheit halber nur noch als TSP-Problem oder kurz TSP bezeichnet) stellt eines der vielen klassischen Optimierungsprobleme dar, wie sie in Vorlesungen der *Theoretischen Informatik* im Grundstudium untersucht werden. Die folgenden Definitionen und Varianten der Aufgabenstellungen orientieren sich eng an den Notationen aus [21] und [23].

**Definition 9.1.** *TRAVELLING SALESMAN PROBLEM TSP:* Gegeben sind  $n$  Orte und die Kosten  $c(i, j) \in \mathbf{N}$ , um von Stadt  $i$  nach Stadt  $j$  zu reisen. Eine Rundreise (eine Tour) ist durch eine Permutation  $\pi$  auf  $\{1, \dots, n\}$  gegeben, ihre Kosten betragen  $c(\pi(1), \pi(2)) + c(\pi(2), \pi(3)) + \dots + c(\pi(n-1), \pi(n)) + c(\pi(n), \pi(1))$ .

Gesucht ist also eine Route, von einem beliebigen Startort ausgehend, die alle anderen  $(n - 1)$  Städte genau einmal besucht und wieder am Ausgangsort endet. Abbildung 9.1 zeigt ein 5-Städte-Problem mit zwei denkbaren Routen.

- Variante 1: Gibt es zu einer vorgegebenen Distanz  $D$  eine Rundreise, deren Gesamtlänge kürzer als  $D$  ist?
- Variante 2: Berechne die Kosten der billigsten Rundreise.
- Variante 3: Berechne die billigste Rundreise.

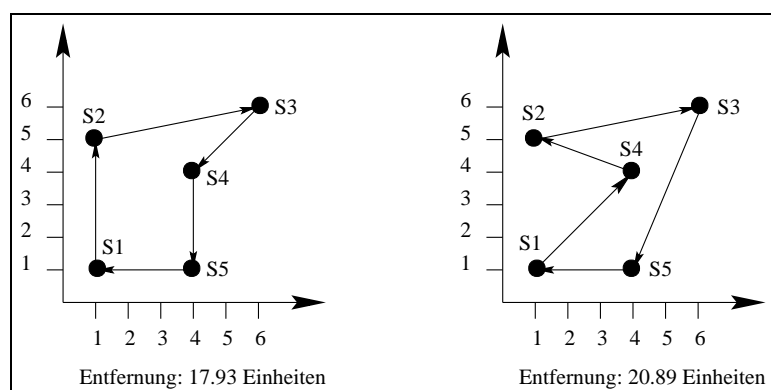


Abbildung 9.1: Zwei Routen eines 5-Städte-Problems

Zusätzlich zu den obigen drei Varianten sind noch unzählige verschiedene Kostenmaße möglich: beim **symmetrischen** TSP-Problem gilt für alle Paare von Orten  $i$  und  $j$ , daß  $c(i, j) = c(j, i)$ , was beim **asymmetrischen** TSP nicht gelten muß. Desweiteren sind Instanzen denkbar, bei denen nicht alle Paare von Städten eine gemeinsame Kante besitzen, d.h. diese Orte sind nicht auf direktem Weg nacheinander zu besuchen (oder zumindest nicht in beide Richtungen).

Eine Verallgemeinerung stellt hierzu das **Sequential Ordering Problem** (SOP) dar, bei dem es zu den Orten, definiert durch ihre Koordinaten, noch weitere Nebenbedingungen gibt, die bei der Lösung eingehalten werden müssen. Ein Beispiel ist eine (partielle) Ordnung auf den Städten, was zur Folge hat, daß gewisse Ortschaften erst nach der Durchreise durch andere besucht werden dürfen.

Die bei dieser Diplomarbeit gewählte Problemstellung ist wie folgt zu charakterisieren:

- Gegeben:
  - $n$  Orte mit  $n \in \{4, 8, 12, 16, \dots, 252\}$  mit paarweise verschiedenen X- und Y-Koordinaten. Hierbei ist die Beschränkung auf maximal 252 Städte auf die spätere Umsetzung zurückzuführen, den gegebenen Punkten wird eine eindeutige 8 Bit große Nummer (Identität) zugeordnet.
  - Zu jeder Ortschaft  $i$  sind die Koordinaten  $x_i$  und  $y_i$  mit  $x_i, y_i \in [0, \dots, 180]$  gegeben. Ein 'nur' 180x180 Einheiten großes Koordinatensystem hat bei der Güte-Bestimmung einer Rundreise den Implementationsvorteil, daß 16 Bit ausreichen.
  - Die Entfernung zwischen zwei Orten  $i$  und  $j$  ist definiert durch die euklidische Distanz ('Luftlinie'):  $\forall i, j$  mit  $x_i, x_j, y_i, y_j \in \mathbf{N}$  gilt:

$$c(i, j) = \sqrt{(x_i - x_j)^2 + (y_i - y_j)^2}$$

- Gesucht: Die Gesamtlänge und die Route der kürzesten Rundreise, beziehungsweise die beste gefundene Lösung nach Erreichen eines noch zu definierenden Abbruchkriteriums (siehe dazu 9.2).

Die Veranschaulichung durch einen Handelsreisenden, der in jeder ihm bekannten Stadt seine Güter verkaufen und zur Gewinnmaximierung so wenig Reisekosten aufbringen möchte wie möglich, zeigt nicht die Praxisrelevanz dieses Optimierungsproblem.

Verwandte Themengebiete sind zum Beispiel die Fertigung von Masken für die Leiterplattenproduktion und die anschließende Herstellung der Leiterplatten. Im ersten Fall besteht die Aufgabe darin, eine mittels CAD-Software erstellte Maske mit möglichst wenigen Bewegungen der Stifte auf einem Plotter auszudrucken. Nach der Produktion der Leiterplatte müssen dann noch die Bohrungen für die Bauteile und die meist unumgänglich gewordenen Durchkontaktierungen gefertigt werden. Auch hier soll sich der eingesetzte Bohrkopf möglichst wenig über die Platine bewegen, um den Durchsatz (Anzahl produzierter Einheiten pro Stunde) und damit den Gewinn zu maximieren.

Um ein Gefühl für den enormen Berechnungsaufwand selbst kleiner Probleminstanzen zu geben, zeigt folgende Tabelle die Anzahl 'echt' unterschiedlicher Routen zu einer vorgegebenen Menge von Orten (bei  $n$  Städten gibt es  $\frac{1}{2} \cdot (n - 1)!$  viele verschiedene Rundrei-



semöglichkeiten):

Anzahl Städte	Anzahl unterschiedlicher Routen
4	3
8	2520
12	19958400
16	$6.54 \cdot 10^{11}$
20	$6.08 \cdot 10^{16}$
24	$1.29 \cdot 10^{22}$
28	$5.44 \cdot 10^{27}$
32	$4.11 \cdot 10^{33}$
36	$5.16 \cdot 10^{39}$
40	$1.01 \cdot 10^{46}$
60	$6.93 \cdot 10^{79}$
80	$> 10^{100}$

Tabelle 9.1: Die Anzahl unterschiedlicher Routen bei verschiedenen Probleminstanzen

Geht man von der Annahme aus, daß ein fiktiver Algorithmus pro Sekunde eine Route in ihren Kosten beurteilen könnte, so würde für  $n = 100$  bereits das Alter des Universums nicht ausreichen, um die bestmögliche Lösung bestimmen zu können. Formalisiert wird dieser Sachverhalt durch die Tatsache, daß das Travelling Salesman Problem *NP-vollständig* ist, d.h. unter der Annahme  $P \neq NP$  existiert kein deterministischer Algorithmus, der zu jeder vorgegebenen Instanz die kürzeste Rundreise in polynomieller Zeit ermittelt. Ein Beweis hierzu ist in [21] und auch in [23] zu finden.

## 9.1 Der klassische genetische Grundalgorithmus

Obige Tabelle arbeitet ganz deutlich heraus, daß man auf die Forderung nach der bestmöglichen Lösung verzichten muß, um zu realisierbaren Verfahren für 'schwierige' Optimierungsprobleme zu gelangen. Dennoch sind ausgeklügelte Mechanismen nötig, damit 'sehr gute' Näherungen erreicht werden.

Eine vielversprechende Technik ist die Umsetzung der biologischen Evolutionstheorie: der genetische Algorithmus. Die Informationen über Struktur und Fähigkeiten eines biologischen Individuums sind bekanntlich in den Chromosomen (Erbgut) kodiert, diese wiederum sind Bestandteil jeder Zelle. Ein Chromosom besteht chemisch vor allem aus einer charakteristischen DNA-Kette und kann aus Sicht der Informatik als ein String über einem Alphabet mit einigen Grundmolekülen angesehen werden. Bei der algorithmischen Nachbildung ist ein Chromosom im allgemeinen binär kodiert, das heißt mit den Zeichen '0' und '1' aufgebaut.

Kreuzungsversuche im 19. Jahrhundert (*Darwin'sche Selektionstheorie*) zeigten schließlich, daß Mutation einzelner Zellen und die Verschmelzung von DNA-Ketten zweier Individuen zu einem neuen Chromosom für die Weiterentwicklung einer Gattung verantwortlich sind. Von den Individuen in ihrer Gesamtheit (Population) 'überleben' dann allerdings immer

nur die an die Umweltbedingungen am besten Angepaßten.

Das für die Informatik daraus abgeleitete Modell baut folglich auf den erläuterten Voraussetzungen auf:

- Zu einer gegebenen Problemstellung gibt es eine Population von vielen Lösungsindividuen über einem definierten Alphabet (z.B. Binärformat).
- Die Chromosome einer Population variieren in ihren Eigenschaften.
- Die Fähigkeit zum Überleben hängt ab von diesen Eigenschaften, das heißt eine problemspezifische Fitneßfunktion beurteilt alle Chromosome in ihrer Lösungsgüte.
- Es stehen Operatoren zur Vermehrung (Reproduktion) zur Verfügung, aufgrund derer eine an der Fitneß orientierte Neuordnung der Population stattfindet.

In den siebziger Jahren war es John Holland, der erstmals derartige Konzepte vorstellte und dessen bis heute gültiges Grundprogramm eines genetischen Algorithmus sich wie folgt skizzieren läßt (angelehnt an [7]):

- 1. Initialisierung einer Startpopulation.**
- 2. Fitneß-Bestimmung aller Chromosome.**
- 3. Solange das Abbruchkriterium noch nicht erfüllt ist, erzeuge eine neue Generation von Individuen, indem immer wieder probabilistisch einer der drei Operatoren angewendet wird:**
  - (a) Reproduktion: Wähle ein Chromosom der aktuellen Population als Bestandteil der Nächsten.**
  - (b) Mutation: Verändere ein Chromosom an einer oder mehreren Stellen und nimm das Resultierende in die neue Population auf.**
  - (c) Rekombination: Bestimme zwei Individuen und erzeuge mittels Crossover-Funktionen zwei Nachkommen, die in die nächste Generation aufgenommen werden.**
- 4. Ausgabe der besten Lösung.**

## 9.2 Die Implementierung des TSP für den PIC17C43

In der hier vorgestellten Arbeit wird obiges Vorgehen leicht abgewandelt und einem als *Steady-State-Repräsentation* bekannt gewordenem Ansatz gefolgt (siehe [19]). Hierbei wird der Selektionsoperator verworfen und die aktuelle Population von möglichen Lösungen als Grundlage für die nächste Generation verwendet. Lediglich die schlechtesten Chromosome werden durch die erzeugten Nachkommen ersetzt, und zwar auch dann, wenn die neuen Individuen keinen besseren Fitneßwert besitzen als die zu Löschenden. Für die Umsetzung hat dies den Vorteil, daß temporär nicht Speicherplatz für zwei komplette Populationen bereitgestellt werden muß, sondern nur für eine und die festgelegte Anzahl an Kindern pro Generation, die im Allgemeinen deutlich kleiner gewählt wird als die Größe der Population.

Der Ablauf wird durch Abbildung 9.2 verdeutlicht und ist auch leicht aus den Zeilen 79-161 der Hauptdatei `tsp.asm` abzulesen.

1. Berechnung der Distanz zwischen allen Paaren von Städten der vorgegebenen Instanz.
2. Initialisierung einer Startpopulation.
3. Fitneß-Bestimmung aller Chromosome.
4. Sortierung der Individuen nach aufsteigenden Fitneßwerten.
5. Bestes Chromosom an den Kommunikationsprozessor weitergeben.
6. Generierung der festgelegten Anzahl an Nachkommen wie folgt:
  - (a) Mit Wahrscheinlichkeit 50% führe *Greedy-Crossover* aus.
  - (b) Mit Wahrscheinlichkeit 30% führe *PMX-Crossover* aus.
  - (c) Mit Wahrscheinlichkeit 10% führe *Mutation* aus.
  - (d) Mit Wahrscheinlichkeit 10% optimiere ein Individuum lokal in 'Viererblöcken'.
7. Ersetzen der schlechtesten durch die neu erzeugten Chromosome  $\Rightarrow$  nächste Generation.
8. Austausch von Daten mit anderen Prozessorstreifen nach einer frei wählbaren Anzahl an Generationen. Vershoben wird hierbei immer nur das aktuell beste Individuum, die Realisierung ist analog zu 8.1.
9. Solange sich innerhalb einer festzulegenden Anzahl an Generationen (`IMP_GEN_LO/HI` in `paramet.h`) das beste Chromosom weiter verbessert, gehe zurück zu Schritt 6.
10. Ausgabe der besten Lösung.

Abbildung 9.2: Das umgesetzte Programmschema des TSP-Problemes

Die ausführliche Beschreibung der einzelnen Programmteile in den nächsten Abschnitten ist dazu gedacht, andere Optimierungsprobleme in relativ kurzer Zeit entwickeln zu können, indem lediglich die Dateien überarbeitet werden, die anwendungsspezifische Informationen enthalten. Die Kodierung der Chromosome (Bitstrings) oder auch die an die Aufgabenstellung angepaßte Fitneßfunktion fallen beispielsweise in diese Gruppe.

Als wichtige Literaturquelle dient [8], dessen Realisierung die Grundlage für die Umsetzung der gestellten Optimierungsaufgabe ist. Die beschriebenen Programmdateien sind im Anhang D abgedruckt.

### 9.2.1 Definition einer Problem Instanz

Die Spezifizierung einer Problem Instanz beinhaltet zwei Schritte. Zum einen muß in der Datei `paramet.h` die Anzahl der Orte bestimmt werden (in der Variablen `NO_OF_CITIES`) und zum anderen muß deren Position festgelegt werden. Die Datei `tsp006.tsp` zeigt dies für ein 6-Städte-Problem. Zu beachten ist, daß die einzelnen Punkte sich im gültigen Bereich des 180x180-Einheiten großen Koordinatensystemes befinden.

Für die Implementierung wurden zwei Speicheradressen (\$2100 und \$2200) vereinbart, an denen sich die beiden Koordinatenlisten befinden. Das 'Laden' benötigter Werte geschieht durch die Angabe des gewünschten Elementes (zum Beispiel die X-Koordinate des dritten Ortes  $\Rightarrow$  '3') im Arbeitsregister `wreg`, gefolgt von einem Sprung in die entsprechende Liste (`call TABLE_OF_X_KOORD`). Der Rückgabewert wird dann im `wreg` abgelegt, d.h. im unteren Fall wäre `wreg = 173`. Ein derartiger Aufruf ist unter anderem in der Datei `tspfit.asm` in Zeile 228/229 zu finden.

Eingebunden werden die erstellten Instanzen in der Datei `tspinc.asm`, die auch gleichzeitig die notwendige Größe der Chromosome anpaßt.

```

*** Tabelle der X-Koordinaten :
    org 2100
TABLE_OF_X_KOORD
    addwf    pcl, 1
    retlw   D'152'
    retlw   D'145'
    retlw   D'173'
    retlw   D'170'
    retlw   D'146'
    retlw   D'166'

*** Tabelle der Y-Koordinaten :
    org 2200
TABLE_OF_Y_KOORD
    addwf    pcl, 1
    retlw   D'141'
    retlw   D'146'
    retlw   D'148'
    retlw   D'134'
    retlw   D'157'
    retlw   D'138'

```

Abbildung 9.3: Definition eines 6-Städte-Problems: `tsp006.tsp`

### 9.2.2 Die Kodierung einer Rundreise

Für die Kodierung einer Rundreise erhalten die Städte in der Reihenfolge ihrer Definition in Abschnitt 9.2.1 eine Identität zugeordnet, unter der sie eindeutig referenzierbar sind.

Für den ersten Ort der Liste ist dies folglich die '1', für den achten Ort die '8' und so weiter.

Ein Chromosom, das stellvertretend für eine mögliche Route steht, wird dann ausgehend vom Startpunkt durch die Verkettung der besuchten Nachfolgeorte bestimmt. Zum Beispiel wird eine Reise von Ort '3' zu Ort '2' und danach zu Ort '1' durch den String (3, 2, 1) modelliert. Bei der Umsetzung in PIC-Assembler werden hierzu die einzelnen Nummern im Binärformat abgespeichert, so daß alle 8 Bit ein neue Identität beginnt. Abbildung 9.4 zeigt noch einmal das Einführungsbeispiel mit der Kodierung der zwei unterschiedlichen Rundreisen.

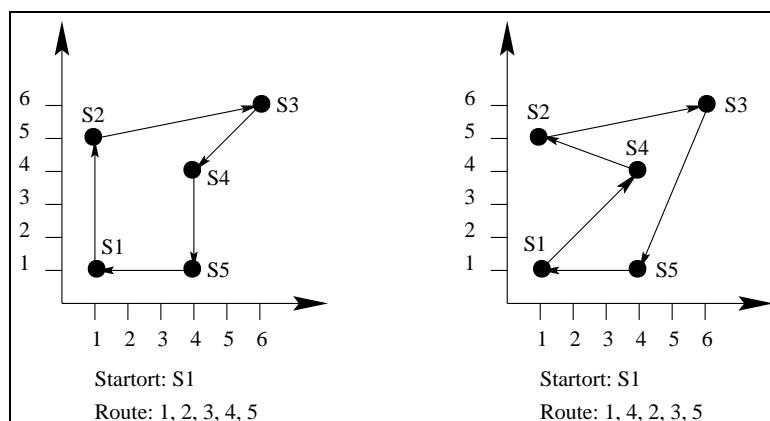


Abbildung 9.4: Kodierung der Routen

### 9.2.3 Speicheraufteilung

Eine effiziente Organisation des 56 kWord kleinen externen RAM-Speichers der Prozessorstreifen ist von enormer Wichtigkeit, da der Speicher neben den Daten auch noch die eigentliche Programm-Datei speichern muß.

Bei der verwendeten *Steady-State-Repräsentation* wird Platz für eine komplette Population von Chromosomen, die Anzahl an Nachkommen pro Generation und die Fitneßwerte aller Individuen benötigt. Die jeweilige Speicheradresse kann dabei über einen eindeutigen Index abgefragt werden. (siehe [8]). Bei einer Populationsgröße von  $\mathbf{p}$  Chromosomen mit einer Länge von je  $\mathbf{l}$  Bits und  $\mathbf{n}$  Nachkommen pro Generation beträgt der Speicherbedarf im Einzelnen:

- $(\lceil \frac{l}{16} \rceil \cdot p)$  Zellen für die Speicherung der gesamten Population, da jede Speicherzelle 16 Bit speichern kann.
- $p$  Zellen für die einzelnen Fitneßwerte der Chromosome (für die Fitneß ist ein 16 Bit Wert definiert worden).
- $(\lceil \frac{l}{16} \rceil \cdot n)$  Zellen für die Kinder, die pro Generation neu erzeugt werden.
- $n$  Zellen für die Fitneßwerte der Kinder.

Insgesamt stehen für anwendungsrelevante Daten somit nur noch  $(56 - \lceil \frac{l}{16} \rceil \cdot (p + n) - p - n)$  kWord zur Verfügung. Damit lassen sich beispielsweise 25 Chromosome der Länge

4 kByte verwalten, wenn man von einer Programmgröße von etwa 3500 Befehlen ausgeht (das TSP-Problem besteht aus weniger als 3000 Befehlen). Die Problemparameter können in `paramet.h` eingestellt werden, die Speicherorganisation wird mit `memptr.asm` gesteuert.

### 9.2.4 Berechnung der Distanz zwischen allen Paaren von Orten

Um die Entfernung zwischen zwei Orten bei unterschiedlichen Chromosomen nicht jedesmal neu berechnen zu müssen, wird zu Beginn des Algorithmus die Distanz aller Städte zueinander in einer Art Diagonal-Matrix abgelegt.

Wie in der Problemspezifikation am Anfang dieses Kapitels festgelegt wurde, wird für die Entfernung zwischen zwei Orten  $i$  und  $j$  die euklidische Distanz verwendet:

$$c(i, j) = \sqrt{(x_i - x_j)^2 + (y_i - y_j)^2}$$

Bei der Berechnung dieser Formel auf dem PIC17C43 in Assembler ist folgendes Problem zu lösen: Erweiterung des Befehlssatzes um eine standardmäßig nicht enthaltene Wurzelfunktion, die als Ergebnis auch binäre Nachkommastellen bereitstellt.

Erstgenannte Problematik läßt sich mit einem näherungsweise, iterativen Vorgehen lösen, bei dem mit der Formel

$$X_{i+1} = \frac{1}{2} \cdot \left( X_i + \frac{A}{X_i} \right)$$

die Wurzel zu einer gegebenen Zahl  $A$  bestimmt wird (siehe dazu Abschnitt 6.17 in [25]). Um ein garantiertes Ende der Iterationsschleife zu erhalten, wird die Routine entweder nach 256 Durchläufen oder falls die Werte  $X_{i+1}$  und  $X_i$  identisch sind beendet.

Die Einführung von Nachkommastellen soll an einem kleinen Beispiel demonstriert werden. Hierzu sei die Wurzel der Zahl 13 ( $\sqrt{13} = 3.6055$ ) mit acht Nachkommastellen zu berechnen. Verwendet wird eine Einbettung in ein 16 Bit Format, die sich durch 16 *Links-Shifts* erreichen läßt und bei der Zahl 13 folgendes Aussehen hat:

128	64	32	16	8	4	2	1	1/2	1/4	1/8	1/16	1/32	1/64	1/128	1/256	Wertigkeit
0	0	0	0	1	1	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	Bit

Durch Anwendung des obigen iterativen Verfahrens auf diese Zahlendarstellung wird dann die Wurzel berechnet und bei diesem Beispiel insgesamt das Ergebnis 3.6042 zurückgeliefert:

128	64	32	16	8	4	2	1	1/2	1/4	1/8	1/16	1/32	1/64	1/128	1/256	Wertigkeit
0	0	0	0	0	0	1	1	1	0	0	1	1	0	1	1	Bit

Die Tabellen 9.2 und 9.3 zeigen zum einen, daß die Initialisierungsphase nicht wesentlich mehr Zeit in Anspruch nimmt, wenn man zu Beginn die Entfernung zu allen Paaren von Orten bestimmt (als Vergleich zur Nichterstellung einer solchen Matrix). Auf der anderen Seite sinkt die benötigte Zeit, um eine Generation neu zu generieren dadurch drastisch.

Hierbei ist zu beachten, daß pro Generationsschritt die Güte der neu erzeugten Nachkommen beurteilt werden muß, was zu einem enormen Rechenaufwand führt, falls die Distanz zwischen zwei Städten, die in unterschiedlichen Chromosomen nacheinander besucht werden, jedesmal neu berechnet werden muß.

Bei der linken Spalte der Tabellen handelt es sich um die Angabe der untersuchten Probleminstance, wobei die Nummer die Anzahl der Städte angibt. Auf der CD sind die Daten als vorgefertigte *INHX8M*-Dateien im Verzeichnis `Diplomarbeit\Travelling Salesman Problem\TSP-Instanzen` gespeichert.

Die verwendeten Programmparameter wurden für beide Testläufe wie folgt festgelegt: die Population besteht aus 100 Individuen, pro Generation werden 70 Nachkommen erzeugt und der Startwert für den internen Zufallszahlengenerator ist \$3045.

Problem	Aufwand ohne Distanzmatrix	Aufwand mit Distanzmatrix
tsp008	4s	< 1s
tsp012	6s	< 1s
tsp016	7s	1s
tsp020	10s	1s
tsp024	11s	2s
tsp028	14s	2s
tsp032	15s	3s
tsp036	18s	4s
tsp040	19s	4s
tsp060	29s	10s
tsp100	50s	27s
tsp140	69s	52s
tsp180	90s	84s
tsp220	109s	126s
tsp252	124s	145s

Tabelle 9.2: Zeitaufwand der Initialisierungsphase ohne und mit Distanzmatrix

Ein Nachteil der Berechnung der Diagonalmatrix liegt im immensen Speicherbedarf. Bei einem  $n$ -Städte-Problem werden insgesamt  $\binom{n}{2} = \frac{n \cdot (n-1)}{2}$  Zellen benötigt, wodurch die maximale Größe der Population und die Länge der Chromosome aus Abschnitt 9.2.3 natürlich dementsprechend kleiner gewählt werden müssen.

### 9.2.5 Die Fitneßfunktion

Um die Gesamtlänge einer Route  $(s_1, s_2, s_3, \dots, s_n)$  zu bestimmen, kann die im vorigen Abschnitt berechnete Distanzmatrix genutzt werden. Dabei werden in einer Schleife die entsprechende Orts-Einträge ausgelesen und aufsummiert, dies entspricht folgender Formel (Funktion `compute_tsp_fitness` in der Datei `tspfit.asm`):

$$\text{Länge der Route} = \left( \sum_{i=2}^n c(s_{i-1}, s_i) \right) + c(s_n, s_1)$$

Das Koordinatensystem wurde auf ein 180x180-Einheiten großes Feld festgelegt, somit ist die maximale Länge einer Route nie größer als 65536 Einheiten, 16 Bit sind zur Speicherung eines Fitneßwertes ausreichend.

Problem	1 Generation ohne Matrix	1 Generation mit Matrix
tsp008	6s	<1s
tsp012	10s	<1s
tsp016	11s	<1s
tsp020	17s	<1s
tsp024	19s	<1s
tsp028	22s	1s
tsp032	27s	1s
tsp036	32s	1s
tsp040	37s	2s
tsp060	55s	3s
tsp100	85s	6s
tsp140	139s	16s
tsp180	184s	23s
tsp220	180s	28s
tsp252	267s	42s

Tabelle 9.3: Zeitaufwand eines Generationsschrittes ohne und mit Distanzmatrix

### 9.2.6 Generierung einer Startpopulation

Prinzipiell existieren zwei Ansätze, um eine initiale Generation zu kreieren. Entweder zufällige Erzeugung der Bitstrings oder Verwendung anwendungsspezifischer Informationen. In der ersten Programmvariante wurden alle Chromosome in einem ersten Schritt mit der Route  $(1, 2, 3, \dots, n)$  initialisiert, um danach eine bestimmte Anzahl an Mutationen an jedem Individuum auszuführen. Dadurch wird neben einer 'zufälligen' Population auch noch gewährleistet, daß alle Elemente aufgrund der Implementierung des Mutations-Operators gültige Lösungen darstellen, d.h. kein Ort mehrmals besucht wird (siehe dazu auch 9.2.8 und 9.2.10).

Der in der endgültigen Programmversion eingesetzte Ansatz folgt nach dem Initialisierungsschritt einer anderen Strategie. In lokalen Optimierungen wird immer eine Mutation ausgeführt, um danach das originale mit dem veränderten Chromosom bezüglich der Güte zu vergleichen. Das Bessere der beiden wird dann beibehalten und der nächste Durchlauf eingeleitet. Beendet wird die Schleife, falls sich innerhalb von 100 Mutationen keine Verbesserung zur jeweils letzten Rundreise eingestellt hat. In Pseudo-Code stellt sich dieses Vorgehen wie folgt dar (mit  $Fitness(X) = \text{Länge der Route } X$ , Minimierungsproblem):

```

i = 0;
chromosom = (1, 2, 3, ..., n);
while (i ≤ 100) {
    i = i+1;
    next_chromosom = Mutation(chromosom);
    if (Fitness(next_chromosom) ≤ Fitness(chromosom)) {
        chromosom = next_chromosom;
        i = 0;
    }
}

```



Tabelle 9.4 stellt einen Vergleich der zuvor beschriebenen Ideen dar. Dies zeigt sehr deutlich das Potential der zweiten Variante. Obwohl die Populationsgröße beim zufallsbasierten Ansatz mit 100 Chromosomen zehnmal so groß ist, ist die Güte des besten Individuums nach Abschluß der Initialisierung bis zu dreimal schlechter.

Problem	Zufällig (100 Chromosome)	mit Optimierung (10 Chromosome)
tsp008	37	38
tsp012	334	289
tsp016	96	84
tsp020	763	609
tsp024	965	661
tsp028	1328	870
tsp032	1340	818
tsp036	1175	723
tsp040	1450	856
tsp060	2461	1340
tsp100	7213	3305
tsp140	9112	4212
tsp180	14530	5796
tsp220	17485	6122
tsp252	24173	6378

Tabelle 9.4: Güte des besten Individuums der initialen Population

### 9.2.7 Das Auswahlverfahren zur Bestimmung von Individuen

Bei allen nachfolgenden klassischen Operatoren genetischer Algorithmen wird eine Routine benötigt, die ein oder zwei Elternteile für Rekombinationszwecke auswählt. In dieser Arbeit wird die klassische Funktion *Roulette-Wheel-Selection* benutzt, die in [4], [7], [8] und [13] ausführlich beschrieben ist.

Die Chromosome sollen hierbei für weiterführende Operationen mit einer Wahrscheinlichkeit ausgewählt werden, die proportional zu ihrer Güte ist. Gibt es beispielsweise drei Chromosome mit den Werten  $Fit_1 = 10$ ,  $Fit_2 = 5$  und  $Fit_3 = 5$ , so soll das erste Individuum mit einer doppelt so hohen Wahrscheinlichkeit zufällig bestimmt werden wie die beiden anderen. Die Namensgebung dieser Funktion stammt dabei vom Glücksspiel *Roulette*, bei dem eine Kugel in einem zufälligen Sektor (mit einer Gewinnzahl beschriftet) zum Stillstand kommt. Bei der Umsetzung für genetische Algorithmen wird für jedes Chromosom ein Kreisbogen definiert, dessen Länge proportional zur Fitneß des Chromosomes ist. Der Bereich, in dem die Kugel zum Stehen kommt, ist also für sehr 'gute' Individuen deutlich höher als für schlechte Chromosome. Abbildung 9.5 zeigt die Einteilung der Kreisbögen für das obige Zahlenbeispiel.

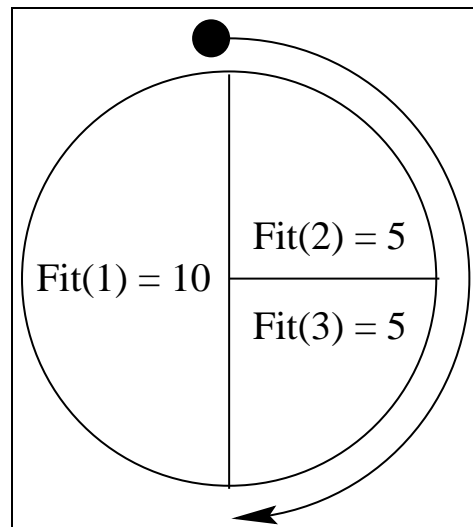


Abbildung 9.5: Das Auswahlverfahren: Roulette-Wheel-Selection

### 9.2.8 Der PMX-Crossover-Operator

Unter Crossover-Operatoren versteht man Funktionen, die mit Hilfe eines Auswahlverfahrens wie *Roulette-Wheel-Selection* zwei Elternteile (Chromosome) bestimmen und aus diesen Daten zwei Nachkommen erzeugen. Hierzu wird beim Einpunkt-Crossover zufällig eine Kreuzungsposition innerhalb der beiden Individuen gewählt und die zwei Teilstrings hinter dieser Stelle ausgetauscht. Beim Zweipunkt-Crossover gibt es dementsprechend zwei Schnittstellen. In Abbildung 9.6 wird eine solche Operation skizziert.

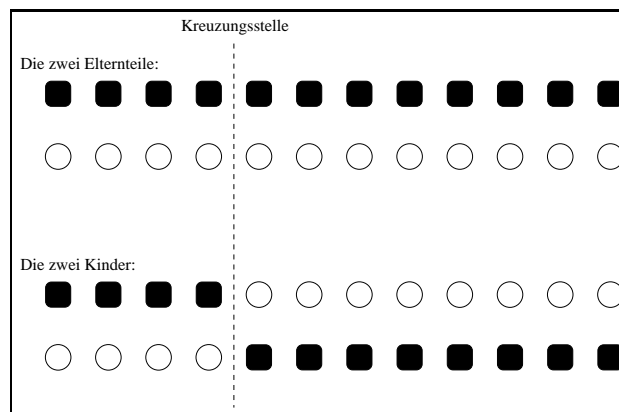


Abbildung 9.6: Einpunkt-Crossover

Man sieht leicht ein, daß die Funktion bei Anwendungen wie dem TSP- oder ähnlichen Problemen zu ungünstigen Lösungen führen kann. Eventuell wird dieselbe Stadt mehrmals besucht. Um solche Chromosome zu verhindern, bietet es sich an, diese mit der Fitneßfunktion als sehr schlecht zu bewerten, damit sie möglichst schnell in den nächsten Generationen durch neue (gültige) Individuen ersetzt werden. Im allgemeinen sinkt dadurch jedoch die Konvergenzrate des Algorithmus stark ab, weil der Anteil an Lösungen mit mehrfach auftretenden Orten trotzdem sehr hoch bleibt. Besser ist es, im Anschluß an die eigentliche

Routine gleich eine Reorganisation anzuschließen.

Die in dieser Arbeit eingesetzte PMX-Crossover-Version (*Partially Matched Crossover*) merkt sich alle Paare von Orts-Identitäten **hinter** der Kreuzungsposition, um aufgrund dieser Information gegebenenfalls Duplikate **vor** der Kreuzungslinie aufzulösen.

Bei den beiden Elternteilen (1, 2, 3, 4) und (3, 2, 4, 1) würden bei einem Schnitt hinter der zweiten Stelle die Kinder (1, 2, 4, 1) und (3, 2, 3, 4) entstehen. Um Duplikate erkennen zu können, speichert man sich die Paare an der dritten und vierten Position der Elternteile ( $3 \leftrightarrow 4$ ,  $4 \leftrightarrow 1$ ). Jetzt werden alle doppelten Vorkommen von Städten an den ersten zwei Positionen durch obige Pendants ersetzt, was zu (4, 2, 4, 1) und (4, 2, 3, 4) führt. Ein nochmaliger Reorganisationsschritt liefert dann mit (3, 2, 4, 1) beziehungsweise (1, 2, 3, 4) zwei gültige Nachkommen. Unter Umständen sind also mehrere Durchläufe nötig. Ein Beispiel hierzu zeigt auch Abbildung 9.7.

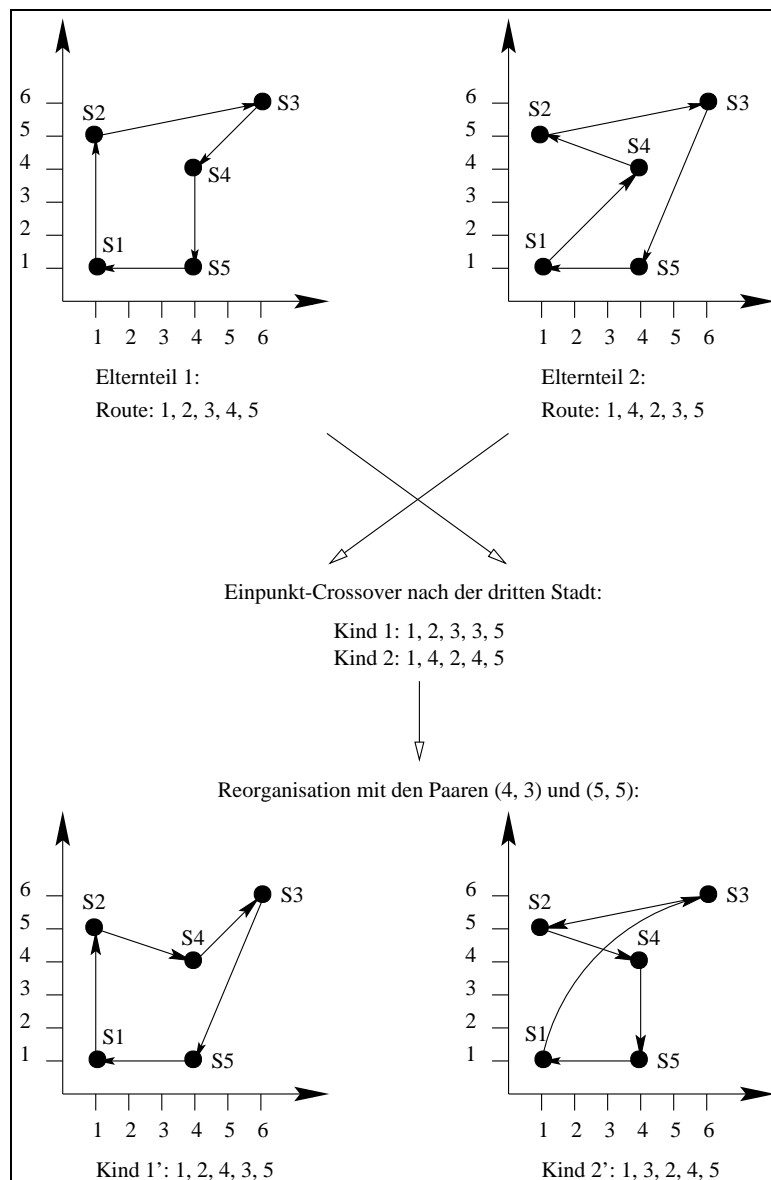


Abbildung 9.7: PMX-Crossover an einem Beispiel

Um sich alle auftretenden 'Tausch-Paare' zu merken, wird bei der Umsetzung ein Speicherbereich für  $n$  Städte ( $n = \#Orte$ ) reserviert, der in einer Schleife solange durchlaufen wird, bis alle Positionen bis zur Schnittstelle 'korrekt' sind (Anhang D.13).

### 9.2.9 Der Greedy-Crossover-Operator

Unter obigen Gesichtspunkten ist der Begriff *Greedy-Crossover* für die nun vorgestellte Funktion etwas mißverständlich, zumal nur ein Kind erzeugt wird, allerdings wurde er als solcher in [4] eingeführt.

Die Idee läßt sich wie folgt beschreiben. Der Startort der entstehenden Rundreise (des Kindes) wird zufällig bestimmt. In den beiden Elternteilen wird daraufhin nach den entsprechenden Nachfolgestädten gesucht und diejenige als nächster Punkt der Route ausgewählt, deren Entfernung zum Startort geringer ist. Dieses Schema wird weitergeführt, um das Kind zu komplettieren, und gültige Lösungen werden dadurch erzwungen, daß nach jedem Schritt die bereits erzeugte Route auf Duplikate geprüft wird. Wird ein doppeltes Vorkommen eines Ortes festgestellt, so wird das zuletzt eingefügte Element durch ein zufällig gewähltes ersetzt (erfordert neuerliche Prüfungsphase).

Greedy-Crossover kann als eine *kantenorientierte* Funktion angesehen werden, bei der kostengünstigen Distanzen zwischen zwei Orten der Vorzug vor längeren gegeben wird. Sind in den Elternteilen bereits sehr gute Teilabschnitte enthalten, so werden diese zu einer größeren Route zusammengesetzt und die Fitneß im Vergleich zu den Eltern im allgemeinen gesteigert.

Weil PMX-Crossover dazu neigt, die relative Position der Städte innerhalb einer Rundreise beizubehalten, ergänzen sich beide Crossover-Varianten ausgezeichnet.

### 9.2.10 Die Mutation

Der Erfolg der diversen Crossover-Routinen bei der sukzessiven Verbesserung einer Population darf nicht darüber hinwegtäuschen, daß zum 'Gelingen', d.h. zum Finden sehr guter Resultate eines genetischen Algorithmus, die Mutation eine wichtige Rolle spielt. Während die oberen beiden Funktionen die in der Kodierung enthaltene Information 'nur' neu verteilen, können bei der Mutation, sofern sie auf Zufallsentscheidungen basiert, neue Sachverhalte entstehen. Zum Verlassen suboptimaler, lokaler Minima ist dies der einzige Ausweg.

Bei der hier verwendeten Variante wird ein Chromosom (eine Rundreise) dahingehend modifiziert, daß zufällig zwei Städte gewählt werden, die in ihrer Position vertauscht werden, wie dies auch Abbildung 9.8 grafisch verdeutlicht. Die Funktion ist unter dem Namen `tsp_mutation` im Abschnitt D.13 enthalten.

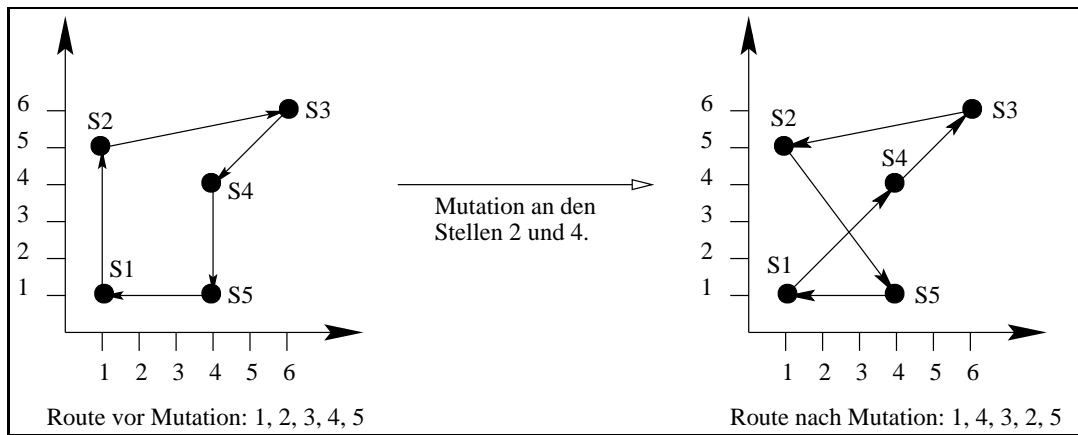


Abbildung 9.8: Mutation an einem Beispiel



# Kapitel 10

## Ergebnisse

In diesem Abschnitt sollen die Resultate aus den Versuchsreihen dargestellt werden, mit denen das Zusammenspiel zwischen den einzelnen Hardwarekomponenten und der dazugehörigen Software getestet wurde. Auch soll die Leistungsfähigkeit des Multiprozessorsystems untersucht werden. Im Vordergrund steht hierbei die Strategie (Topologie) des Datenaustausches bei maximal vier eingesetzten Prozessoren. Als Beispielapplikation dient das im vorigen Kapitel implementierte Travelling Salesman Problem.

Weniger von Bedeutung ist zum jetzigen Zeitpunkt des Projektes der Laufzeitvergleich mit anderen Rechner-Netzwerken wie *Workstation-Cluster*. Dies ist mit der geringen Taktfrequenz und der 8 Bit Architektur der Prozessorstreifen zu begründen. Soll beispielsweise die Route eines 100 Städte-Problems gelesen werden, so bedeutet das ohne weitere Operationen wie Crossover bereits 100 Lesezugriffe (jede Stadt wird mit einer 8 Bit Nummer kodiert  $\Rightarrow$  800 Bit). Die Analyse aus Tabelle 9.3 zeigt die Dauer eines Generationsschrittes und läßt erahnen, daß die benötigte Zeit zum Lösen größerer Instanzen mehrere Stunden in Anspruch nehmen kann. Aus diesem Grund sind auch nur Aufgabenstellungen mit maximal 100 Städten getestet worden. Endgültige Aussagen lassen sich jedoch erst nach einer Portierung auf die ISA-Steckkarten mit maximal 81 Recheneinheiten machen, zumal die vorgestellte Hardware wesentlich günstiger ist als Unix-Rechner.

Um die berechneten Lösungen mit einem Referenzwert vergleichen zu können, wurde in Anlehnung an [7] ein *Threshold Accepting*-Algorithmus in C programmiert und auf alle Probleminstanzen angewendet. Analog zur Generierung einer Startpopulation in Abschnitt 9.2.6 wird dabei eine Rundreise  $X$  durch Mutation zu einer Route  $X'$  verändert. Für die nächsten Iterationen wird  $X'$  dann verwendet, falls gilt:  $Fitness(X') \leq Fitness(X) + T$  (mit  $Fitness(X) = Länge\ der\ Route\ X$ , Minimierungsproblem).  $T$  stellt einen Schwellenwert dar, der das Verlassen lokaler Minima möglich macht und sukzessive verringert wird. Abbildung 10.1 zeigt den zugrundeliegenden Pseudo-Code, das Programm ist auf der CD-ROM im Verzeichnis `Diplomarbeit\Travelling Salesman Problem\Sonstige TSP-Routinen` zu finden.

Tabelle 10.1 und 10.2 zeigen die erzielten Meßergebnisse. Die Probleminstanzen gehen im wesentlichen auf die *TSPLIB95* von Gerhard Reinelt von der Universität Heidelberg zurück, die auf der Seite <http://www.iwr.uni-heidelberg.de/iwr/comopt/soft/TSPLIB95/TSP-LIB.html> verfügbar ist. Diese Bibliothek stellt für die im vorigen Abschnitt eingeführten TSP-Varianten zahlreiche Problemstellungen mit den jeweils (derzeit) besten Ergebnissen

```

i = 0;
T = 100;
chromosom = (1, 2, 3, ..., n);
while (i ≤ 200000) {
  i = i+1;
  next_chromosom = Mutation(chromosom);
  if (Fitness(next_chromosom) ≤ Fitness(chromosom) + T) {
    T = T - 0.002;
    i = 0;
    chromosome = next_chromosome;
  }
}

```

Abbildung 10.1: Pseudo-Code des *Threshold Accepting*-Algorithmus

bereit. Viele Probleminstanzen sind allerdings nicht kompatibel zum festgelegten 180x180-Einheiten großen Koordinatensystem, so daß die angepaßten Instanzen keinen direkten Vergleich zulassen. Trotzdem bietet die vorhandene Dokumentation der TSPLIB95 einen guten Einstieg in die Thematik und gibt gleichzeitig auch nützliche Programmierhinweise.

Da die Topologie des Datenaustausches bei lediglich vier Prozessoren nicht viel Spielraum bietet, sind bei den Untersuchungen nur die Verdrahtung als *Ring* beziehungsweise die vollständige Kommunikation zwischen allen Recheneinheiten gewählt worden (*Alle*). Eine schematische Darstellung der beiden Möglichkeiten zeigt Abbildung 10.2.

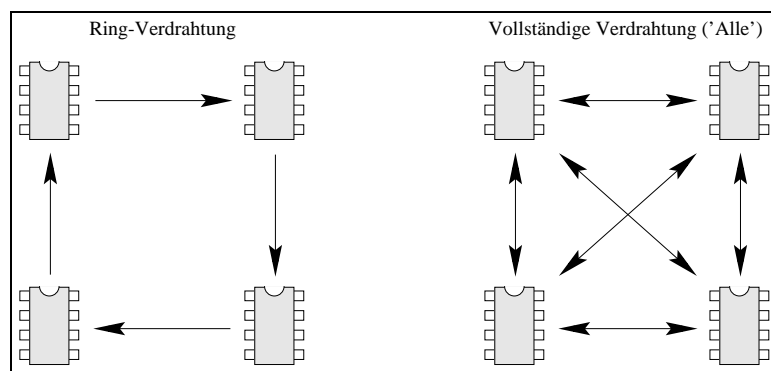


Abbildung 10.2: Zwei Topologien

Bis auf wenige Ausnahmen sind die Meßergebnisse identisch oder sogar deutlich besser als die Referenzwerte, das Verfahren liefert also hervorragende Lösungen. Die 'Ausreißer' sind unter anderem mit den gewählten Parametern zu erklären. Neben einem Datenaustausch nach jeweils 32 Generationen ist das Abbruchkriterium aus Laufzeitgründen so eingestellt worden, daß die Programmausführung nach 200 Iterationen ohne Verbesserung des besten Individuums endet. Dieser enggesteckte Zeitrahmen erlaubt folglich nur wenig Spielraum, um lokale Minima zu verlassen, der Algorithmus stoppt hier sehr früh.

Trotzdem wird besonders bei den 'großen' Instanzen (60- und 100-Städte-Problem) herausgearbeitet, daß vier Recheneinheiten aufgrund der insgesamt vierfachen Populationsgröße



schnell sehr gute Rundreisen ermöglichen. Vereinfacht ausgedrückt: Die hohe, auf viele Prozessorstreifen verteilte Chromosomenvielfalt vergrößert die Wahrscheinlichkeit kurzer Routen. Die Abbildungen 10.3 und 10.4 zeigen die 'Sprünge', um welche sich die Gesamtdistanz der besten derzeitigen Lösung verringert, in Abhängigkeit der Generationschritte.

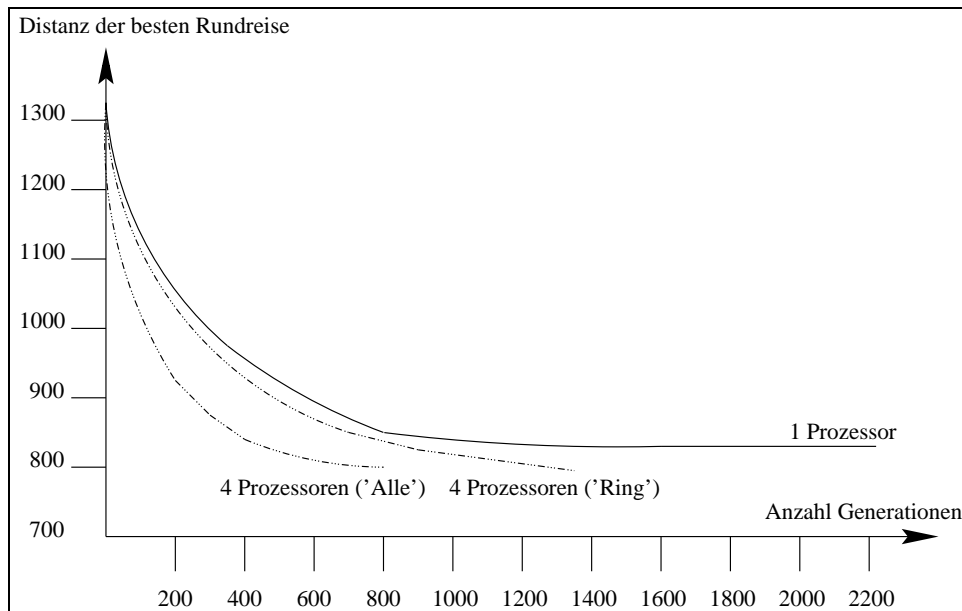


Abbildung 10.3: Verkürzung der besten Route beim 60-Städte-Problem

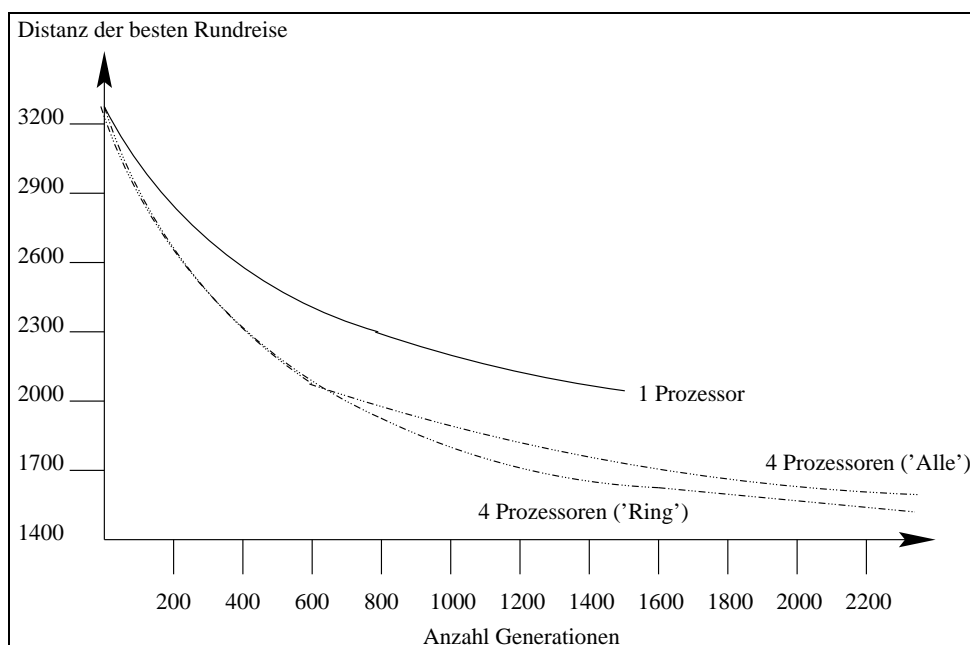


Abbildung 10.4: Verkürzung der besten Route beim 100-Städte-Problem

Name	#Städte	#Chromosome	#Kinder	#Prozessoren	Topologie	#Generationen	Lösung	<i>Threshold Accepting</i>
tsp012	12	50	32	1		09	285.696	285.715
tsp012	12	50	32	2	Ring	76	285.696	285.715
tsp012	12	50	32	3	Ring	94	285.696	285.715
tsp012	12	50	32	3	Alle	209	285.696	285.715
tsp012	12	50	32	4	Ring	65	285.696	285.715
tsp012	12	50	32	4	Alle	10	285.696	285.715
tsp016	16	50	32	1		294	75.692	75.043
tsp016	16	50	32	2	Ring	72	75.981	75.043
tsp016	16	50	32	3	Ring	54	75.598	75.043
tsp016	16	50	32	3	Alle	30	75.598	75.043
tsp016	16	50	32	4	Ring	94	75.598	75.043
tsp016	16	50	32	4	Alle	138	74.512	75.043
tsp020	20	50	32	1		353	424.829	424.663
tsp020	20	50	32	2	Ring	189	424.625	424.663
tsp020	20	50	32	3	Ring	100	424.829	424.663
tsp020	20	50	32	3	Alle	138	424.625	424.663
tsp020	20	50	32	4	Ring	143	424.625	424.663
tsp020	20	50	32	4	Alle	144	424.829	424.663
tsp024	24	40	26	1		93	548.969	543.174
tsp024	24	40	26	2	Ring	364	540.934	543.174
tsp024	24	40	26	3	Ring	312	542.680	543.174
tsp024	24	40	26	3	Alle	202	539.489	543.174
tsp024	24	40	26	4	Ring	168	540.934	543.174
tsp024	24	40	26	4	Alle	108	540.934	543.174
tsp028	28	40	26	1		622	598.047	606.154
tsp028	28	40	26	2	Ring	351	602.622	606.154
tsp028	28	40	26	3	Ring	814	594.727	606.154
tsp028	28	40	26	3	Alle	325	594.727	606.154
tsp028	28	40	26	4	Ring	538	598.047	606.154
tsp028	28	40	26	4	Alle	389	594.727	606.154

Tabelle 10.1: Güte der untersuchten Probleminstanzen

Tabelle 10.2: Güte der untersuchten Probleminstanzen (Fortsetzung)

Name	#Städte	#Chromosome	#Kinder	#Prozessoren	Topologie	#Generationen	Lösung	<i>Threshold Accepting</i>
tsp032	32	40	26	1		354	468.356	475.162
tsp032	32	40	26	2	Ring	299	456.934	475.162
tsp032	32	40	26	3	Ring	300	456.414	475.162
tsp032	32	40	26	3	Alle	181	476.797	475.162
tsp032	32	40	26	4	Ring	572	456.410	475.162
tsp032	32	40	26	4	Alle	177	470.629	475.162
tsp036	36	40	26	1		442	462.559	483.447
tsp036	36	40	26	2	Ring	409	481.543	483.447
tsp036	36	40	26	3	Ring	228	447.493	483.447
tsp036	36	40	26	3	Alle	301	473.934	483.447
tsp036	36	40	26	4	Ring	284	447.493	483.447
tsp036	36	40	26	4	Alle	99	464.059	483.447
tsp040	40	40	26	1		575	528.250	545.851
tsp040	40	40	26	2	Ring	487	578.079	545.851
tsp040	40	40	26	3	Ring	371	537.497	545.851
tsp040	40	40	26	3	Alle	448	538.598	545.851
tsp040	40	40	26	4	Ring	515	559.910	545.851
tsp040	40	40	26	4	Alle	348	542.012	545.851
tsp060	60	20	14	1		2175	818.243	859.012
tsp060	60	20	14	2	Ring	1235	803.805	859.012
tsp060	60	20	14	3	Ring	1139	801.129	859.012
tsp060	60	20	14	3	Alle	744	795.454	859.012
tsp060	60	20	14	4	Ring	1326	794.731	859.012
tsp060	60	20	14	4	Alle	780	795.774	859.012
tsp100	100	10	6	1		1342	1872.954	1616.419
tsp100	100	10	6	2	Ring	1992	1642.954	1616.419
tsp100	100	10	6	3	Ring	2412	1608.618	1616.419
tsp100	100	10	6	3	Alle	2831	1612.723	1616.419
tsp100	100	10	6	4	Ring	2374	1544.551	1616.419
tsp100	100	10	6	4	Alle	2212	1604.403	1616.419



# Kapitel 11

## Ausblick

In dieser Diplomarbeit wurde eine erste Grundversion des Multiprozessorsystemes mit vier Recheneinheiten in Betrieb genommen und die verschiedenen Komponenten programmiert. Als erste Anwendung wurde das *NP-vollständige* Travelling Salesman Problem implementiert. Die dabei erzielten Ergebnisse der Testläufe mit verschiedenen Probleminstanzen lassen Rückschlüsse auf zukünftige Arbeiten am Gesamtprojekt zu. Hierbei erscheint eine Unterteilung in vier Gruppen von Zielrichtungen sinnvoll:

1. **Alternative Einsatzgebiete.** Aufgrund der Tatsache, daß jeder Prozessorstreifen über diverse getrennt programmier- und ansprechbare I/O-Ports verfügt, ist besonders das kleine Parallelprozessorsystem für den Einsatz in der Steuerungs- und Regelungstechnik verwendbar, weil es sich autonom von einem Computer betreiben läßt. Denkbar wäre zum Beispiel die Steuerung einer Fertigungsstraße, eventuell in Kooperation mit dem Institut für Mikrosystemtechnik, das in Freiburg neben dem Institut für Informatik ebenfalls in die neugeschaffene Fakultät für Angewandte Wissenschaft eingegliedert ist.
2. **Erweiterung des Betriebssystemes des Kommunikationsprozessors.** Bislang ist es bei dem implementierten Betriebssystem des Kommunikationsprozessors mit genetischen Algorithmen nur möglich, daß die Recheneinheiten **eine** Lösung austauschen, die unter Umständen immer dieselbe ist. Das ist immer dann der Fall, wenn die Fortpflanzungs-Operatoren kein neues, bestes Chromosom kreieren, was zur Folge hat, daß sich die Populationen zu sehr angleichen. Hier wäre ein Betriebssystem von Vorteil, bei dem der Kommunikationsprozessor pro Schritt mehrere Individuen eines jeden Prozessorstreifens erhält und immer nur diejenigen weitergibt, die im Vergleich zum vorigen Schritt neue Informationen darstellen.
3. **Umsetzung der Algorithmen auf das große Multiprozessorsystem.** Hierzu müssen die in dieser Arbeit vorgestellten Algorithmen teilweise überarbeitet werden, denn die Hardware beider Multiprozessorsysteme unterscheidet sich deutlich. Exemplarisch seien an dieser Stelle zwei Punkte aufgeführt:  
Während die Recheneinheiten des kleinen Systemes direkt über den Kommunikationsprozessor Daten austauschen, wird dies bei den großen Steckkarten über den sogenannten *I-Cube* realisiert, der eine Leitungsmatrix darstellt und die seriellen Schnittstellen der einzelnen Prozessorstreifen direkt miteinander verbindet. Dieser Sachverhalt erfordert somit die Konfiguration der seriellen PIC17C43-Schnittstellen durch geeignete Routinen, die bislang nicht benötigt wurden.

Ein zweiter Aspekt ist das Zusammenspiel zwischen Anwender und System, das über den ISA-Bus und nicht mehr über die serielle MC68340-Schnittstelle realisiert wird. Zu beiden Punkten bieten [3] und [5] Lösungsvorschläge an.

4. **Verwendung leistungstärkerer Prozessoren.** Die benötigte Laufzeit zum Lösen der Probleminstanzen des TSP-Problemes hat gezeigt, daß die Prozessorstreifen nur bedingt für rechenintensive Aufgabenstellungen geeignet sind. Nachteilig sind besonders der mit 128 kByte zu klein dimensionierte externe Speicher, die mit 16.78 MHz geringe Taktfrequenz, die 8 Bit-Architektur und das Fehlen eines mathematischen Coprozessors.

Sollten diese Einschränkungen auch beim Einsatz auf dem großen Multiprozessor-system auftreten (Punkt 3), d.h. nicht durch die massive Parallelität kompensiert werden können, so muß über alternative Hardware nachgedacht werden. Aufgrund der Modularität des Systemes ist es aber möglich, leistungsfähigere Prozessorstreifen zu entwickeln und einzusetzen.

Übergangsweise könnten aber auch nur einzelne Recheneinheiten ersetzt werden, zum Beispiel durch reine Speicherbausteine, die getrennt von den restlichen Komponenten vom Kommunikationsprozessor angesteuert werden müssten.

# Literaturverzeichnis

- [1] Atmel Corporation. *Atmel-WinCUPL, User's Manual*. 1999.
- [2] Atmel Corporation. *Using the ATF1500(A) CPLD*. 1999.
- [3] Christian Faller. *Programmierung der Kontrolleinheit des Multiprozessorsystems*. Studienarbeit. Albert-Ludwigs-Universität Freiburg, 1999.
- [4] David E. Goldberg. *Genetic algorithms in search, optimization and machine learning*. Addison-Wesley Publishing Company Inc., 1989.
- [5] Mark Jonas. *Inbetriebnahme eines Mikrocontroller-Systems mit ISA-Schnittstelle, Zugriff auf Hardware unter Windows und Entwicklung einer Arbeitsumgebung*. Diplomarbeit. Albert-Ludwigs-Universität Freiburg, 1999.
- [6] Ewald Liess Josef Fuchs. *M68300-Mikrocontroller, Band 3*. Franzis-Verlag GmbH, 1994.
- [7] Werner Kinnebrock. *Optimierung mit genetischen und selektiven Algorithmen*. Oldenbourg Verlag GmbH, 1994.
- [8] Timo Lakner. *Erstellung einer Programmbibliothek genetischer Algorithmen*. Studienarbeit. Albert-Ludwigs-Universität Freiburg, 1996.
- [9] Microchip Technology Inc. *Embedded Control Handbook*. 1994.
- [10] Microchip Technology Inc. *Microchip Data Book*. 1994.
- [11] Microchip Technology Inc. *MPASM Assembler, User's Guide*. 1995.
- [12] Microchip Technology Inc. *PIC17C4X Data Sheet*. 1995.
- [13] Tom M. Mitchell. *Machine Learning*. McGraw Hill, 1997.
- [14] Motorola Inc. *MC68340 Integrated Processor with DMA - User's Manual*. 1992.
- [15] PD Computer - Gesellschaft für Prozeß- und Datentechnik mbH. *pd\_a340, Bus-Belegung*. 1994.
- [16] PD Computer - Gesellschaft für Prozeß- und Datentechnik mbH. *pd\_a340, Microcontroller-Modul mit MC68340 im Scheckkartenformat*. 1994.
- [17] PD Computer - Gesellschaft für Prozeß- und Datentechnik mbH. *HSB, Hierarchisches System von Bussen*. 1995.

- [18] PD Computer - Gesellschaft für Prozeß- und Datentechnik mbH. *pd\_cmp43, Hardware-Beschreibung*. 1996.
- [19] Gregor Pudelko. *Genetische Algorithmen zur Kanalverdrahtung*. Diplomarbeit. Johann-Wolfgang-Goethe-Universität Frankfurt am Main, 1996.
- [20] Michael Rose. *Mikroprozessor PIC17C42, Architektur und Applikation*. Hüthig Buch Verlag, 1994.
- [21] Uwe Schöning. *Theoretische Informatik - kurzgefaßt*. Spektrum Akademischer Verlag, Heidelberg, 1995.
- [22] Tobias Schubert. *Programmierung des Kommunikationsprozessors*. Studienarbeit. Albert-Ludwigs-Universität Freiburg, 1996.
- [23] Ingo Wegener. *Theoretische Informatik*. B.G. Teubner, 1993.
- [24] Anton Nausch Werner Hilf. *M68000-Familie, Teil 1: Grundlagen und Architektur*. te-wi Verlag GmbH, 1984.
- [25] Anton Nausch Werner Hilf. *M68000-Familie, Teil 2: Anwendung und 68000-Bausteine*. te-wi Verlag GmbH, 1984.
- [26] Helmut Will. *Strukturiert programmieren mit Turbo Pascal*. Franzis-Verlag GmbH, München, 1990.



# Anhang A

## Programm-Datei ATMEL ATF1500

```
Name      ATF1500 ;
Partno    None ;
Date      08/08/99 ;
Revision  None ;
Designer  Tobias Schubert ;
Company   University of Freiburg ;
Assembly  None ;
Location  None ;
Device    F1500 ;

10
/** Kontakt: Tobias Schubert, schubert@informatik.uni-freiburg.de **/
/** **/
/** Signal-Definitionen: **/
/** Siehe auch Schaltplan des "PIC-Streifen". **/
/** **/
/** Globale Reset-Leitung, die alle Prozessoren zuruecksetzt: **/
Pin 1 = !reset ; /** Globales Reset **/

/** Kontrollsignale vom bzw. zum PIC17C43: **/
20 Pin 2 = !poe ; /** pic output enable (low active) **/
Pin 4 = !pwr ; /** pic write (low active) **/
Pin 5 = pale ; /** pic address latch enable **/
Pin 6 = !pint ; /** pic interrupt (low active) **/
Pin 7 = map01 ;
Pin 11 = !mwe ; /** memory write enable (low active) **/
Pin 12 = mce_neg ; /** memory chip enable (low active) **/

/** Addressleitungen vom bzw. zum PIC17C43 (8 Bit): **/
30 Pin 13 = ad8 ;
Pin 14 = ad9 ;
Pin 16 = ad10 ;
Pin 17 = ad11 ;
Pin 18 = ad12 ;
Pin 19 = ad13 ;
Pin 20 = ad14 ;
Pin 21 = ad15 ;

/** Kontrollsignale vom bzw. zum Motorola 68340: **/
40 Pin 24 = !bwr ; /** bus write (low active) **/
Pin 25 = !bcs ; /** bus chip select (low active) **/
Pin 26 = bint_neg ; /** bus interrupt (low active) **/
Pin 27 = !breq ; /** bus request (low active) **/
Pin 28 = !dtack ; /** data acknowledge (low active) **/
Pin 29 = bale ; /** bus address latch enable **/
Pin 31 = !bgnt ; /** bus grant (low active) **/
Pin 32 = !iackin ; /** interrupt acknowledge (low active) **/

/** Addresssignale vom bzw. zum Motorola 68340: **/
50 Pin 33 = bad7 ;
Pin 34 = bad6 ;
Pin 36 = !bad5 ; /** aus Compiler-Gruenden: es ist nicht **/
Pin 37 = bad4 ; /** moeglich einen I/O-Pin negiert und **/
Pin 38 = bad3 ; /** nichtnegiert in logischen Gleichungen **/
```

```

Pin 39 = bad2      ;      /** zu verwenden, so dass diese          **/
Pin 40 = bad1      ;      /** schaltungstechnisch realisiert werden **/
Pin 41 = bad0      ;      /** koennen.                          **/

Pin 43 = clk       ;      /** Globales Clock-Signal            **/
Pin 44 = !brd      ;      /** bus read (low active)      **/
60
/** Steuersignale fuer den externen RAM-Baustein, der auf          **/
/** jedem "PIC-Streifen" zur Verfuegung steht (64 kWord).         **/
Pin 8  = a12       ;
Pin 9  = a13       ;

/*****
/** Definition des logischen Verhaltens des Bausteines:          **/

/** Dekodierung der anliegenden, gueltigen                        **/
70 /** (pale = "pic address latch enable" = 1) Adresse.          **/
/** ad15..8 = $1000 ==> an_mot = 1 ==> Datenebergabe an Motorola **/
/** ad15..8 <> $1000 ==> an_mot = 0 ==> Ansprechen des externen RAM **/
/** Compiler waehlt nichtbenutzte logische Zelle.                **/
pinnode = an_mot;
an_mot.l = !ad15.io & !ad14.io & !ad13.io & ad12.io &
          !ad11.io & !ad10.io & !ad9.io & !ad8.io;
an_mot.le = pale;

/** Steuerung der "Output enable"-Leitung des D-FF zur           **/
80 /** Erzeugung von Interrupts beim Motorola 68340.             **/
/** an_mot = 1 ==> bint_oe = 1 ==> Interrupt (s.u.)              **/
/** an_mot = 0 ==> bint_oe = 0 ==> kein Interrupt                **/
pinnode = bint_oe;
bint_oe.d = 'b'1;
bint_oe.ck = an_mot;
bint_oe.ar = iackin # reset;
bint_oe.oe = 'b'1;

/** Erzeugung von Interrupts an den Motorola 68340.             **/
90 /** Der Interrupt wird geloescht durch obiges OE-Signal,      **/
/** dass genau dann wieder inaktiv wird, wenn der Motorola      **/
/** den eingehenden Interrupt bestaetigt hat (!iackin = 1).     **/
bint_neg.d = 'b'0;
bint_neg.ck = an_mot;
bint_neg.oe = bint_oe;

/** Interruptsignal an den PIC-Prozessor:                         **/
/** Hier ist das Timing weniger wichtig als oben, da            **/
/** der PIC17C43 sofort nach Beendigung des momentanen          **/
100 /** Befehles auf externe Interrupts eingeht. Beim Motorola    **/
/** kann die Verifikation der ausloesenden Quelle lt.           **/
/** Datenbuch bis zu 44 Takte dauern, in denen der Inter-     **/
/** rupt aktiv gehalten werden muss.                             **/
/** "bwr" symbolisiert einen Schreibbefehl, d.h. das PLD        **/
/** muss Daten vom Motorola entgegen nehmen, waehrend "bcs"    **/
/** automatisch erzeugt wird und den betreffenden PIC-Pro-     **/
/** zessor bzw. das entsprechende PLD eindeutig auswaehlt.     **/
!pint = bwr & bcs;

110 /** Datentransfer: PIC --> Motorola                             **/
/** 1. Aufgabe: Daten vom PIC17C43 in 8 Latches speichern.      **/
/** Dies wird durch "pwr" = "pic write" = 1 und                **/
/** "an_mot" = 1 (s.o.) signalisiert.                            **/
/** 2. Aufgabe: Daten an den Motorola 68340 weitergeben.       **/
/** Dies wird durch "brd" = "bus read" = 1 signalisiert.       **/
/** Als Speicherzellen werden die zum Motorola gehoerenden     **/
/** Datenleitungen bad7..0 = "bus address data7..0" genutzt.   **/
bad7.l = ad15.io;
bad7.le = pwr & an_mot;
120 bad7.oe = brd & bcs;

bad6.l = ad14.io;
bad6.le = pwr & an_mot;
bad6.oe = brd & bcs;

bad5.l = !ad13.io;

```

```

bad5.le = pwr & an_mot;
bad5.oe = brd & bcs;

130 bad4.l = ad12.io;
bad4.le = pwr & an_mot;
bad4.oe = brd & bcs;

bad3.l = ad11.io;
bad3.le = pwr & an_mot;
bad3.oe = brd & bcs;

bad2.l = ad10.io;
bad2.le = pwr & an_mot;
140 bad2.oe = brd & bcs;

bad1.l = ad9.io;
bad1.le = pwr & an_mot;
bad1.oe = brd & bcs;

bad0.l = ad8.io;
bad0.le = pwr & an_mot;
bad0.oe = brd & bcs;

150 /** Datentransfer : Motorola --> PIC **/
/** 1. Aufgabe: Daten vom Motorola in 8 Latches speichern . **/
/** Dies wird durch "bwr" = "bus write" = 1 und **/
/** "bcs" = "bus chip select" = 1 (s.o.) signalisiert . **/
/** 2. Aufgabe: Daten an den PIC17C43 weitergeben . **/
/** Dies wird durch "!pwr" = "!pic write" = 1 und durch **/
/** das Hilfssignal "lesen_pic" = 1 realisiert , das aus **/
/** den anliegenden Adressen einen Datentransfer bei **/
/** $1100 erkennt (ansonsten handelt es sich um einen **/
/** Lesebefehl aus dem externen RAM). **/
160 /** Als Speicherzellen werden die zum PIC17C43 gehoerenden **/
/** Datenleitungen ad15..8 = "address data15..8" genutzt . **/
pinnode = lesen_pic;
lesen_pic.l = !ad15.io & !ad14.io & !ad13.io & ad12.io &
!ad11.io & !ad10.io & !ad9.io & ad8.io;
lesen_pic.le = pale;

ad8.l = bad0.io;
ad8.le = bwr & bcs;
ad8.oe = !pwr & poe & lesen_pic;

170 ad9.l = bad1.io;
ad9.le = bwr & bcs;
ad9.oe = !pwr & poe & lesen_pic;

ad10.l = bad2.io;
ad10.le = bwr & bcs;
ad10.oe = !pwr & poe & lesen_pic;

ad11.l = bad3.io;
180 ad11.le = bwr & bcs;
ad11.oe = !pwr & poe & lesen_pic;

ad12.l = bad4.io;
ad12.le = bwr & bcs;
ad12.oe = !pwr & poe & lesen_pic;

ad13.l = bad5.io;
ad13.le = bwr & bcs;
ad13.oe = !pwr & poe & lesen_pic;

190 ad14.l = bad6.io;
ad14.le = bwr & bcs;
ad14.oe = !pwr & poe & lesen_pic;

ad15.l = bad7.io;
ad15.le = bwr & bcs;
ad15.oe = !pwr & poe & lesen_pic;

/** Signale zum Ansprechen des externen PIC-Speichers : **/

```

```

200 a12.l = ad12.io;          /** Um RAM-Bereiche auszuwaehlen          **/
a12.le = pale ;           /** (vgl. Dokumentation).          **/
a12.oe = 'b'1 ;
a12.ar = reset;

a13.l = ad13.io & map01; /** Wichtig, um RAM-Zugriffe bei Map0/1 = 0 **/
a13.le = pale ;           /** im Bereich $2000 - $3FFF in den RAM- **/
a13.oe = 'b'1 ;           /** Bereich $0000 - $2000 zu aendern. **/
a13.ar = reset;

210 /** RAM-chip-enable: RAM fuer Lese- bzw. Schreibvorgang "enablen". **/
/** mce_neg steht fuer "inverted memory chip enable". **/
mce_neg.l = !((ad15.io # ad14.io # ad13.io) & map01
              # (!ad15.io & !ad14.io & ad13.io & !map01));
mce_neg.le = pale ;
mce_neg.oe = 'b'1 ;
mce_neg.ap = reset;      /** Preset, weil mce low-aktiv ist. **/

/** RAM-write-enable: RAM fuer Schreibzugriff "enablen". **/
/** mwe_neg steht fuer "inverted memory write enable". **/
220 /** Diesmal wird ein D-FF verwendet, weil der Table Write- **/
/** Befehl des PIC17C43 2 Taktzyklen benoetigt, d.h. der **/
/** eigentliche Schreibzyklus wird im zweiten Schritt ge- **/
/** macht, dort wird also erst !mwe = 0 benoetigt. **/
/** Zusaetzlich wird das Signal bis zur naechsten stei- **/
/** genden Clock-Flanke erweitert, um auch schnellere RAMs **/
/** korrekt unterstuetzen zu koennen. **/

mwe.d = pwr ;
mwe.ck = clk ;
230 mwe.oe = 'b'1 ;
mwe.ap = reset;          /** Preset, weil mwe low-aktiv ist. **/
mwe.ar = pwr ;

```

# Anhang B

## Motorola MC68340 Betriebssystem

Dateiname	Funktion
tonux.a	Hauptprogramm, Einbindung der Funktionsblöcke
68340reg.h	Register-Definitionen
def.h	Variablen-Definitionen
vector.h	Definition der Sprungadressen und Interrupt-Routinen
mot2pc.a	Funktionen zur Datenausgabe am Bildschirm
basics.a	Hauptschleife, Initialisierungen, Datenübergabe, etc.
uart.a	Initialisierung der RS232-Schnittstelle
pictest.a	Kontaktaufnahme zu den PIC-Prozessoren
getprg.a	PIC-Programme vom Anwender/PC empfangen
sendprg.a	PIC-Programme an alle Prozessoren weitergeben
datasize.a	Chromosomengröße für Datenaustausch festlegen
topology.a	Topologie des Datenaustausches festlegen
clearpld.a	Speicherzellen der ATF1500-PLDs initialisieren
initreg.a	Variablen initialisieren
convert.a	Konvertierungsroutinen (z.B. ASCII $\longleftrightarrow$ Hex/Binär)
messages.a	Alle Ausgaben und Meldungen vom Motorola zum PC
irq.a	Funktionen zur Interrupt-Auswertung der PIC17C43-Prozessoren
change.a	Funktionen zum Datenaustausch zwischen den Prozessoren
getres.a	Empfang des besten jeweiligen PIC17C43-Ergebnisses
showres.a	Ausgabe der besten Resultate am PC-Bildschirm

Tabelle B.1: MC68340 Betriebssystem - Die Programm-Dateien und ihre Funktion

## B.1 Die Hauptdatei: tonux.a

```

*****
***                               Hauptprogramm                               ***
*** Autor:      Tobias Schubert                                           ***
*** EMail:     schubert@informatik.uni-freiburg.de                       ***
*** Datum:     29.07.1999                                                ***
*** Datei:     tonux.a                                                    ***
*****

org $0
10  include inc/68340reg.h          * Register-Definitionen wie PORTA,...
    include inc/def.h              * Eigene Variablen-Definitionen
    include inc/vector.h

    dc.l   end
    dc.b   154
    even

*** Programm-Start:
ga_start:
20  move.w  #$$2400, sr             * Interrupt level = 4, Supervisor Mode
    moveq   #0, d0
    movec   d0, vbr                * Zeiger auf Interrupt-Tabelle

*** Initialisieren: serielle Schnittstelle, Programm-Uebergabe, ...
    bsr.l   BASICS

*** Programm-Ende mit entsprechender Mitteilung
    bsr.l   END_OF_PROGRAM
30  bgnd                            * Breakpoint, Debugger stoppt Programmablauf

    include asm/mot2pc.a           * Routinen zur Datuebertragung an den PC
    include asm/basics.a          * Initialisierungen, Hauptschleife, ...
end:

```

## B.2 Register-Deklarationen: 68340reg.h

```

*****
***                               Definition der On-Chip-Register          ***
*** Autor:      Tobias Schubert                                           ***
*** EMail:     schubert@informatik.uni-freiburg.de                       ***
*** Datum:     26.07.1999                                                ***
*** Datei-Name: 68340reg.h                                               ***
*****

MBA          equ $FFFFFF00        * Baseaddr. of the MC68340-onchip-register
10 mbar      equ $03ff00          * Module Base Addr. Register (CPU-Space)

*** System Integration Module Registers
simcr        equ MBA+$000        * SI-Module Configuration Register
syncr        equ MBA+$004        * Clock Synthesizer Control Register
avr          equ MBA+$006        * Autovector Register
rsr          equ MBA+$007        * Reset Status Register
porta        equ MBA+$011        * Port A Data Register
ddra         equ MBA+$013        * Port A Data Direction Register
ppara1       equ MBA+$015        * Port A Pin Assignment Register 1
20 ppara2     equ MBA+$017        * Port A Pin Assignment Register 2
portb        equ MBA+$019        * Port B Data Register
portb1       equ MBA+$01b        * Port B Data Register (= portb)
ddrb         equ MBA+$01d        * Port B Data Direction Register
pparb        equ MBA+$01f        * Port B Pin Assignment Register
swiv         equ MBA+$020        * Software Interrupt Vector Register
syPCR        equ MBA+$021        * System Protection Control Register
picr         equ MBA+$022        * Periodic Interrupt Control Register
pitr         equ MBA+$024        * Periodic Interrupt Timer Register
swsr         equ MBA+$027        * Software Service Register

```

```

30 cs0am      equ MBA+$040    * Chip Select 0 Address Mask
   cs0ba      equ MBA+$044    * Chip Select 0 Base Address
   cs1am      equ MBA+$048    * Chip Select 1 Address Mask
   cs1ba      equ MBA+$04c    * Chip Select 1 Base Address
   cs2am      equ MBA+$050    * Chip Select 2 Address Mask
   cs2ba      equ MBA+$054    * Chip Select 2 Base Address
   cs3am      equ MBA+$058    * Chip Select 3 Address Mask
   cs3ba      equ MBA+$05c    * Chip Select 3 Base Address

*** DMA Module Registers
40 dma1_mcr   equ MBA+$780    * Channel 1 Module Config. Register
   dma1_intr  equ MBA+$784    * Channel 1 Interrupt Register
   dma1_ccr   equ MBA+$788    * Channel 1 Control Register
   dma1_csr   equ MBA+$78a    * Channel 1 Status Register
   dma1_fcr   equ MBA+$78b    * Channel 1 Fuction Code Register
   dma1_sar   equ MBA+$78c    * Channel 1 Source Address Register
   dma1_dar   equ MBA+$790    * Channel 1 Destination Addr. Register
   dma1_btc   equ MBA+$794    * Channel 1 Byte Transfer Counter
   dma2_mcr   equ MBA+$7a0    * Channel 2 Module Config. Register
   dma2_intr  equ MBA+$7a4    * Channel 2 Interrupt Register
50 dma2_ccr   equ MBA+$7aa    * Channel 2 Control Register
   dma2_csr   equ MBA+$7aa    * Channel 2 Status Register
   dma2_fcr   equ MBA+$7ab    * Channel 2 Fuction Code Register
   dma2_sar   equ MBA+$7ac    * Channel 2 Source Address Register
   dma2_dar   equ MBA+$7b0    * Channel 2 Destination Addr. Register
   dma2_btc   equ MBA+$7b4    * Channel 2 Byte Transfer Counter

*** Serial Module Registers
   ser_mcr    equ MBA+$700    * Serial Module Config. Register
   ser_ilr    equ MBA+$704    * Interrupt Level Register
60 ser_ivr     equ MBA+$705    * Interrupt Vector Register
   ser_mr1a   equ MBA+$710    * Channel A Mode Register 1
   ser_sra    equ MBA+$711    * Channel A Status Register
   ser_csra   equ MBA+$711    * Channel A Clock-Select Register
   ser_cra    equ MBA+$712    * Channel A Command Register
   ser_rba    equ MBA+$713    * Channel A Receiver Buffer
   ser_tba    equ MBA+$713    * Channel A Transmitter Buffer
   ser_ipcr   equ MBA+$714    * Input Port Change Register
   ser_acr    equ MBA+$714    * Auxiliary Control Register
   ser_isr    equ MBA+$715    * Interrupt Status Register
70 ser_ier     equ MBA+$715    * Interrupt Enable Register
   ser_mr1b   equ MBA+$718    * Channel B Mode Register 1
   ser_srb    equ MBA+$719    * Channel B Status Register
   ser_csrb   equ MBA+$719    * Channel B Clock-Select Register
   ser_crb    equ MBA+$71a    * Channel B Command Register
   ser_rbb    equ MBA+$71b    * Channel B Receiver Buffer
   ser_tbb    equ MBA+$71b    * Channel B Transmitter Buffer
   ser_ip     equ MBA+$71d    * Input Port Register
   ser_opcr   equ MBA+$71d    * Output Port Control Register
   ser_opbs   equ MBA+$71e    * Output Port Bit Set
80 ser_opbr    equ MBA+$71f    * Output Port Bit Reset
   ser_mr2a   equ MBA+$720    * Channel A Mode Register 2
   ser_mr2b   equ MBA+$721    * Channel B Mode Register 2

*** Timer Module Registers
   t1_mcr     equ MBA+$600    * Timer 1 Module Config. Register
   t1_ir      equ MBA+$604    * Timer 1 Interrupt Register
   t1_cr      equ MBA+$606    * Timer 1 Control Register
   t1_sr      equ MBA+$608    * Timer 1 Status/Prescaler Register
   t1_cntr    equ MBA+$60a    * Timer 1 Counter Register
90 t1_pre11   equ MBA+$60c    * Timer 1 Preload 1 Register
   t1_pre12   equ MBA+$60e    * Timer 1 Preload 2 Register
   t1_com     equ MBA+$610    * Timer 1 Compare Register
   t2_mcr     equ MBA+$640    * Timer 2 Module Config. Register
   t2_ir      equ MBA+$644    * Timer 2 Interrupt Register
   t2_cr      equ MBA+$646    * Timer 2 Control Register
   t2_sr      equ MBA+$648    * Timer 2 Status/Prescaler Register
   t2_cntr    equ MBA+$64a    * Timer 2 Counter Register
   t2_pre11   equ MBA+$64c    * Timer 2 Preload 1 Register
   t2_pre12   equ MBA+$64e    * Timer 2 Preload 2 Register
100 t2_com     equ MBA+$650    * Timer 2 Compare Register

```

## B.3 Variablen-Deklarationen: def.h

```

*****
***                               Eigene Definitionen                               ***
*** Autor:                        Tobias Schubert                                ***
*** EMail:                        schubert@informatik.uni-freiburg.de           ***
*** Datum:                        11.09.1999                                   ***
*** Datei-Name:                   def.h                                       ***
*****

RAM_START      equ 0                * StartAdresse des RAM
10 STACK_INI    equ $10000           * Zeiger auf oberstes Stack-Element
RAM_END        equ $10000           * Verweis auf Stack

pic0           equ $FFFF8000        * Adresse von PIC0 im I/O-Bereich
pic1           equ $FFFF8100        * Adresse von PIC1 im I/O-Bereich
pic2           equ $FFFF8200        * Adresse von PIC2 im I/O-Bereich
pic3           equ $FFFF8300        * Adresse von PIC3 im I/O-Bereich

var_start      equ $00011000
***                               StartAdresse fuer eigene Variablen.
20 ***                               Die genetischen Programme beginnen
***                               ab var_start+$100. ($11000 selektiert
***                               die "obere" RAM-Bank)

control0       equ var_start+$00    * Speichert PIC0-Signalwort
control1       equ var_start+$01    * Speichert PIC1-Signalwort
control2       equ var_start+$02    * Speichert PIC2-Signalwort
control3       equ var_start+$03    * Speichert PIC3-Signalwort

topo0          equ var_start+$04    * "Topologie"-Matrix:
30 topo1        equ var_start+$05    * Bit x=1 in topoy -> PIC y sendet
topo2          equ var_start+$06    * sein derzeit bestes Chromosom an
topo3          equ var_start+$07    * den PIC x.

chr_sizeL      equ var_start+$08    * Low-Byte eines Chromosomes
chr_sizeH      equ var_start+$09    * High-Byte eines Chromosomes

fitness0_lo    equ var_start+$0A    * Fitnesswert von PIC-Prozessor 0
fitness0_hi    equ var_start+$0B
40 fitness1_lo  equ var_start+$0C    * Fitnesswert von PIC-Prozessor 1
fitness1_hi    equ var_start+$0D
fitness2_lo    equ var_start+$0E    * Fitnesswert von PIC-Prozessor 2
fitness2_hi    equ var_start+$0F
fitness3_lo    equ var_start+$10    * Fitnesswert von PIC-Prozessor 3
fitness3_hi    equ var_start+$11

mode           equ var_start+$12    * Betriebsmodus des Motorola
correct_pics   equ var_start+$13    * Bit x=0 --> PIC x ist ansprechbar
sum_instr      equ var_start+$14    * "Sum of instructions"
chk_sum        equ var_start+$15    * "Checksum"
50 results     equ var_start+$16
***                               In der Hauptschleife Indiz dafuer,
***                               ob ein PIC noch Kontakt aufnehmen will.
***                               Bit x=1 -> PICx hat die Aufgabe "geloest".

gen0_hi        equ var_start+$17    * Anzahl Generationen bei PIC0
gen0_mi        equ var_start+$18
gen0_lo        equ var_start+$19
gen1_hi        equ var_start+$1A    * Anzahl Generationen bei PIC1
gen1_mi        equ var_start+$1B
60 gen1_lo     equ var_start+$1C
gen2_hi        equ var_start+$1D    * Anzahl Generationen bei PIC2
gen2_mi        equ var_start+$1E
gen2_lo        equ var_start+$1F
gen3_hi        equ var_start+$20    * Anzahl Generationen bei PIC3
gen3_mi        equ var_start+$21
gen3_lo        equ var_start+$22

child_size0    equ var_start+$23    * Nachkommen/Generation bei PIC0
child_size1    equ var_start+$24
70 child_size2 equ var_start+$25    * Nachkommen/Generation bei PIC2

```





40	dc.1 _uninit_excpt_	28: Level 4 Interrupt Autovector
	dc.1 picx_interrupt	29: Level 5 Interrupt Autovector
	dc.1 picx_interrupt	30: Level 6 Interrupt Autovector
	dc.1 _uninit_excpt_	31: Level 7 Interrupt Autovector
	dc.1 _uninit_excpt_	32: TRAP 0 Instruction Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	33: TRAP 1 Instruction Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	34: TRAP 2 Instruction Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	35: TRAP 3 Instruction Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	36: TRAP 4 Instruction Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	37: TRAP 5 Instruction Vector
50	dc.1 _uninit_excpt_	38: TRAP 6 Instruction Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	39: TRAP 7 Instruction Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	40: TRAP 8 Instruction Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	41: TRAP 9 Instruction Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	42: TRAP A Instruction Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	43: TRAP B Instruction Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	44: TRAP C Instruction Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	45: TRAP D Instruction Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	46: TRAP E Instruction Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	47: TRAP F Instruction Vector
60	dc.1 _uninit_excpt_	48: (Reserved for Coprocessor)
	dc.1 _uninit_excpt_	49: (Reserved for Coprocessor)
	dc.1 _uninit_excpt_	50: (Reserved for Coprocessor)
	dc.1 _uninit_excpt_	51: (Reserved for Coprocessor)
	dc.1 _uninit_excpt_	52: (Reserved for Coprocessor)
	dc.1 _uninit_excpt_	53: (Reserved for Coprocessor)
	dc.1 _uninit_excpt_	54: (Reserved for Coprocessor)
	dc.1 _uninit_excpt_	55: (Reserved for Coprocessor)
	dc.1 _uninit_excpt_	56: (Reserved for Coprocessor)
	dc.1 _uninit_excpt_	57: (Reserved for Coprocessor)
70	dc.1 _uninit_excpt_	58: (Reserved for Coprocessor)
	dc.1 _uninit_excpt_	59: (Unassigned, Reserved)
	dc.1 _uninit_excpt_	60: (Unassigned, Reserved)
	dc.1 _uninit_excpt_	61: (Unassigned, Reserved)
	dc.1 _uninit_excpt_	62: (Unassigned, Reserved)
	dc.1 _uninit_excpt_	63: (Unassigned, Reserved)
	dc.1 _uninit_excpt_	64: User-Defined Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	65: User-Defined Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	66: User-Defined Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	67: User-Defined Vector
80	dc.1 _uninit_excpt_	68: User-Defined Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	69: User-Defined Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	70: User-Defined Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	71: User-Defined Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	72: User-Defined Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	73: User-Defined Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	74: User-Defined Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	75: User-Defined Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	76: User-Defined Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	77: User-Defined Vector
90	dc.1 _uninit_excpt_	78: User-Defined Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	79: User-Defined Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	80: User-Defined Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	81: User-Defined Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	82: User-Defined Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	83: User-Defined Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	84: User-Defined Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	85: User-Defined Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	86: User-Defined Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	87: User-Defined Vector
100	dc.1 _uninit_excpt_	88: User-Defined Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	89: User-Defined Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	90: User-Defined Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	91: User-Defined Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	92: User-Defined Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	93: User-Defined Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	94: User-Defined Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	95: User-Defined Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	96: User-Defined Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	97: User-Defined Vector
110	dc.1 _uninit_excpt_	98: User-Defined Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	99: User-Defined Vector
	dc.1 _uninit_excpt_	100: User-Defined Vector





```

    dc.l _uninit_except_      247: User-Defined Vector
260 dc.l _uninit_except_      248: User-Defined Vector
    dc.l _uninit_except_      249: User-Defined Vector
    dc.l _uninit_except_      250: User-Defined Vector
    dc.l _uninit_except_      251: User-Defined Vector
    dc.l _uninit_except_      252: User-Defined Vector
    dc.l _uninit_except_      253: User-Defined Vector
    dc.l _uninit_except_      254: User-Defined Vector
    dc.l _uninit_except_      255: User-Defined Vector

    opt 1

```

## B.5 Funktionen zur Datenausgabe am PC: mot2pc.a

```

*****
***                               Routinen , um dem PC Daten zu senden ***
*** Autor:      Tobias Schubert      ***
*** EMail:     schubert@informatik.uni-freiburg.de ***
*** Datum:     03.08.1999           ***
*** Datei-Name: mot2pc.a           ***
*****

***
10 *** Die Daten werden ueber die beim Motorola vorhandene
*** RS232-Schnittstelle versendet , wobei hier aufgrund
*** der vorgegebenen Hardware der Kanal B verwendet wird.
*** Einstellungen bzgl. Baudrate, Anzahl Stop-Bits usw.
*** werden in "uart.a" vorgenommen.
***

*****

20 *** Name....: SEND_CHB_1LONG
*** Funktion: Sendet ein "long word" an den PC, d.h. 4 Byte.
*** Register: zu sendendes "word" muss in D4 stehen.
***           (Uebermittlung von "rechts" nach "links" aus D4)
***
SEND_CHB_1LONG
    bsr.l SEND_CHB_BYTE
    lsr.l #8, d4
    bsr.l SEND_CHB_BYTE
    lsr.l #8, d4
30  bsr.l SEND_CHB_BYTE
    lsr.l #8, d4
    bsr.l SEND_CHB_BYTE
    rts
***
*****

40 *** Name      : SEND_CHB_4LONG
*** Funktion: Sendet 4 "long words" an den PC, insgesamt 16 Byte.
*** Register: Daten muessen in D4-D7 stehen , wobei mit D4 begonnen wird.
***           (Uebermittlung von "rechts" nach "links")
***
SEND_CHB_4LONG
    bsr.l SEND_CHB_BYTE
    lsr.l #8, d4
    bsr.l SEND_CHB_BYTE
    lsr.l #8, d4
50  bsr.l SEND_CHB_BYTE
    lsr.l #8, d4
    bsr.l SEND_CHB_BYTE
    move.l d5, d4

```

```

    bsr .l  SEND_CHB_BYTE
    lsr .l  #8, d4
    bsr .l  SEND_CHB_BYTE
    lsr .l  #8, d4
    bsr .l  SEND_CHB_BYTE
    lsr .l  #8, d4
60  bsr .l  SEND_CHB_BYTE
    move.l  d6, d4
    bsr .l  SEND_CHB_BYTE
    lsr .l  #8, d4
    bsr .l  SEND_CHB_BYTE
    lsr .l  #8, d4
    bsr .l  SEND_CHB_BYTE
    lsr .l  #8, d4
    bsr .l  SEND_CHB_BYTE
    move.l  d7, d4
70  bsr .l  SEND_CHB_BYTE
    lsr .l  #8, d4
    bsr .l  SEND_CHB_BYTE
    lsr .l  #8, d4
    bsr .l  SEND_CHB_BYTE
    lsr .l  #8, d4
    bsr .l  SEND_CHB_BYTE
    rts
***
*****
80
***
*** Name....: SEND_CHB_BYTE
*** Funktion: Sendet ein Byte an den PC.
*** Register: zu sendendes Byte muss in D4 an der niedrigsten
***           Position stehen.
***
SEND_CHB_BYTE
90  btst.b  #2, ser_srb           Warten bis PC empfangsbereit
    beq     SEND_CHB_BYTE
    move.b  d4, ser_tbb
    rts
***
*****

***
100 *** Name....: SEND_STARS
*** Funktion: Sendet D7-viele Symbole "*" an den PC.
*** Register: In D7 an der niedrigsten Position.
***
SEND_STARS
    subi   #1, d7
    move.b #0x2A, d4             = *
    bsr .l SEND_CHB_BYTE
    cmp.b  #00, d7
    bne   SEND_STARS
110 rts
***
*****

***
*** Name....: SEND_SPACE
*** Funktion: Sendet D7-viele Leerzeichen an den PC.
*** Register: In D7 an der niedrigsten Position.
120 ***
SEND_SPACE
    cmp.b  #00, d7
    bne   SEND_SPACE_GOON
    rts
SEND_SPACE_GOON
    subi   #1, d7

```

```

    move.b #$20,d4                = 'Space'
    bsr.l  SEND_CHB_BYTE
    bra.l  SEND_SPACE
130 ***
*****

*****
***
*** Name....: SEND_CR
*** Funktion: Sendet D7-viele "Carriage Return" an den PC.
*** Register: In D7 an der niedrigsten Position.
***
140 SEND_CR
    cmp.b  #00,d7
    bne   SEND_SPACE_CR
    rts
SEND_SPACE_CR
    subi  #1,d7
    move.b #$0D,d4                = 'CR'
    bsr.l  SEND_CHB_BYTE
    bra.l  SEND_CR
***
150 *****

*****
***
*** Name....: SEND_UP_LINE
*** Funktion: Sendet eine "obere Begrenzungslinie" mit D7-vielen
***           waagrechten Segmenten.
*** Register: In D7 an der niedrigsten Position.
***
160 SEND_UP_LINE
    move.b #$C9,d4                = "|-"
    bsr.l  SEND_CHB_BYTE
SEND_UP_LINE_LOOP
    subi  #1,d7
    move.b #$CD,d4                = "- "
    bsr.l  SEND_CHB_BYTE
    cmp.b  #00,d7
    bne   SEND_UP_LINE_LOOP
    move.b #$BB,d4                = "-|"
170 bsr.l  SEND_CHB_BYTE
    move.b #$0D,d4                = "CR"
    bsr.l  SEND_CHB_BYTE
    rts
***
*****

*****
180 *** Name....: SEND_MI_LINE
*** Funktion: Sendet eine "mittlere Begrenzungslinie" mit D7-vielen
***           waagrechten Segmenten.
*** Register: In D7 an der niedrigsten Position.
***
SEND_MI_LINE
    move.b #$CC,d4                = "||="
    bsr.l  SEND_CHB_BYTE
SEND_MI_LINE_LOOP
    subi  #1,d7
190 move.b #$CD,d4                = "- "
    bsr.l  SEND_CHB_BYTE
    cmp.b  #00,d7
    bne   SEND_MI_LINE_LOOP
    move.b #$B9,d4                = "=||"
    bsr.l  SEND_CHB_BYTE
    move.b #$0D,d4                = "CR"
    bsr.l  SEND_CHB_BYTE
    rts
***

```

```

200 *****
***
*****
***
*** Name...: SEND_LO_LINE
*** Funktion: Sendet eine "untere Begrenzungslinie" mit D7-vielen
***           waagrechten Segmenten.
*** Register: In D7 an der niedrigsten Position.
***
210 SEND_LO_LINE
    move.b #$C8, d4           = "|_"
    bsr.l  SEND_CHB_BYTE
SEND_LO_LINE_LOOP
    subi  #1, d7
    move.b #$CD, d4           = "- "
    bsr.l  SEND_CHB_BYTE
    cmp.b #00, d7
    bne   SEND_LO_LINE_LOOP
    move.b #$BC, d4           = "_|"
220    bsr.l  SEND_CHB_BYTE
    move.b #$0D, d4           = "CR"
    bsr.l  SEND_CHB_BYTE
    rts
***
*****

```

## B.6 Initialisierungen, Hauptschleife: basics.a

```

*****
***           Hauptschleife: Initialisieren, Programm-Uebergabe ***
*** Autor:    Tobias Schubert ***
*** EMail:    schubert@informatik.uni-freiburg.de ***
*** Datum:    25.09.1999 ***
*** Datei-Name: basics.a ***
*****

10 *****
***
***           Programm-Ablauf: ***
***           ----- ***
***
***           1.) Initialisieren der Interrupt-Quellen/-Routinen. ***
***           2.) Serielle Schnittstelle initialisieren. ***
***           3.) "Begrueessungsbildschirm" ***
***           4.) Kontaktaufnahme zu PIC-Prozessoren / Ergebnis des ***
***           Speichertestes entgegennehmen. ***
20 ***           5.) Die (verschiedenen) Programme an die PIC-Prozessoren ***
***           empfangen und verteilen. ***
***           6.) Daten-"Breite" der Chromosome festlegen. ***
***           7.) Topologie des Datenaustausches vornehmen. ***
***           8.) Zwischenergebnisse gemaess Topologie verteilen. ***
***           9.) Beste Ergebnisse am Bildschirm praesentieren. ***
***           10.) Neustart? ***
***
*****

30 *****
***
***           Definition: "Mode"-Register des MC68340 ***
***           ----- ***
***
***           Wert:           Bedeutung: ***
***           ----- ***
***           0000 0000 = 000           Warten auf Speichertest PIC0 ***

```



```

***      0000 0001 = 001          Warten auf Speichertest PIC1          ***
40 ***      0000 0010 = 002          Warten auf Speichertest PIC2          ***
***      0000 0011 = 003          Warten auf Speichertest PIC3          ***
***      0000 0100 = 004          Verteilen der PIC-Programme          ***
***      0000 0101 = 005          Grundmodus: Chromosome verteilen    ***
***      0000 1010 = 010          Anfrage von PIC0: Empfang d. Daten   ***
***      0000 1011 = 011          Anfrage von PIC1: Empfang d. Daten   ***
***      0000 1100 = 012          Anfrage von PIC2: Empfang d. Daten   ***
***      0000 1101 = 013          Anfrage von PIC3: Empfang d. Daten   ***
***
*****
50
BASICS :
  move.b  #$60, avr          * Autovektor fuer IRQ-Level 5 und 6
  bclr   #12, simcr         * FIRQ = 0
  move.b  #$FF, pparb       * PORTB festlegen: 4 x IRQ + 4 x CS
  move.b  #$00, ppara1      * PORTA als "lack" nutzen
  move.b  #$FF, ppara2

  bsr .l  SETUP_UART       * Serielle Schnittstelle initialisieren
60  bsr .l  START_MESSAGE   * "Begruessungs-Bildschirm" mit Name, ...

  bsr .l  SRAM_TEST_START  * Testen der PICs und deren externem RAM

  bsr .l  GET_PRG          * Entgegennehmen der (vers.) PIC-Programme

  bsr .l  GET_DATA_SIZE    * "Datenbreite" der auszutauschenden Daten

70  bsr .l  INIT_REGISTER   * benoetigte Register auf "Null" setzen

  bsr .l  PIC_START_MESS   * "PICs beginnen mit der Abarbeitung"

*** PLD-Latches mit 0-Vektor initialisieren, Programm-Abarbeitung starten
  move.b  #$05, mode       * Betriebsmodus = 5, vgl. obige Tabelle
  bsr .l  CLEAR_PLD
  bsr .l  CLEAR_PLD       * PIC-Zufallswerte uebermitteln

*** Hauptschleife: Anfragen auswerten, Daten verteilen/speichern
80 MAIN_LOOP

*** nicht vorhandene PICs mit $FF als "fertig" deklarieren
  btst.b  #$00, results
  beq     INIT_PIC1_CONTROL * PIC0 ist korrekt ansprechbar
  move.b  #$FF, control0
INIT_PIC1_CONTROL
  btst.b  #$01, results
  beq     INIT_PIC2_CONTROL * PIC1 ist korrekt ansprechbar
  move.b  #$FF, control1
90 INIT_PIC2_CONTROL
  btst.b  #$02, results
  beq     INIT_PIC3_CONTROL * PIC2 ist korrekt ansprechbar
  move.b  #$FF, control2
INIT_PIC3_CONTROL
  btst.b  #$03, results
  beq     MAIN_TST_PIC0     * PIC3 ist korrekt ansprechbar
  move.b  #$FF, control3

*** Tests, ob alle PICs ihre naechste "Iteration" erreicht haben
100 MAIN_TST_PIC0
  cmp.b  #$FE, control0    * "Arbeitet" PIC0 noch?
  beq    MAIN_TST_PIC1
  cmp.b  #$FF, control0
  beq    MAIN_TST_PIC1
  bra .l MAIN_LOOP

MAIN_TST_PIC1
  cmp.b  #$FE, control1    * "Arbeitet" PIC1 noch?
  beq    MAIN_TST_PIC2
110  cmp.b  #$FF, control1
  beq    MAIN_TST_PIC2

```

```

    bra .l    MAIN_LOOP

MAIN_TST_PIC2
    cmp.b    $$FE,control2          * "Arbeitet" PIC2 noch?
    beq      MAIN_TST_PIC3
    cmp.b    $$FF,control2
    beq      MAIN_TST_PIC3
    bra .l    MAIN_LOOP
120
MAIN_TST_PIC3
    cmp.b    $$FE,control3          * "Arbeitet" PIC3 noch?
    beq      CHANGE_DATA
    cmp.b    $$FF,control3
    beq      CHANGE_DATA
    bra .l    MAIN_LOOP

*** Datenaustausch fuer die naechste "Iteration
CHANGE_DATA
130    cmp.b    $$FE,control0
        bne     CHANGE_DATA_PIC1
        move.b  $$0A,mode           * Modus = 10 (vgl. obige Tabelle)
        bsr .l  CHANGE_RESULTS_PICO

CHANGE_DATA_PIC1
    cmp.b    $$FE,control1
    bne     CHANGE_DATA_PIC2
    move.b  $$0B,mode           * Modus = 11 (vgl. obige Tabelle)
    bsr .l  CHANGE_RESULTS_PIC1
140
CHANGE_DATA_PIC2
    cmp.b    $$FE,control2
    bne     CHANGE_DATA_PIC3
    move.b  $$0C,mode           * Modus = 12 (vgl. obige Tabelle)
    bsr .l  CHANGE_RESULTS_PIC2

CHANGE_DATA_PIC3
    cmp.b    $$FE,control3
    bne     GETTING_RESULTS_FROM_PICO
150    move.b  $$0D,mode           * Modus = 13 (vgl. obige Tabelle)
        bsr .l  CHANGE_RESULTS_PIC3

*** Bei Beendigung ($FF) die besten Ergebnisse abfragen
GETTING_RESULTS_FROM_PICO
    cmp.b    $$FF,control0
    bne     GETTING_RESULTS_FROM_PIC1
    btst.b   $$00,results
    bne     GETTING_RESULTS_FROM_PIC1
    move.b   $$0A,mode           * Modus = 10 (vgl. obige Tabelle)
160    bsr .l  GET_RES_PICO
        move.b   $$05,mode

GETTING_RESULTS_FROM_PIC1
    cmp.b    $$FF,control1
    bne     GETTING_RESULTS_FROM_PIC2
    btst.b   $$01,results
    bne     GETTING_RESULTS_FROM_PIC2
    move.b   $$0B,mode           * Modus = 11 (vgl. obige Tabelle)
    bsr .l  GET_RES_PIC1
170    move.b   $$05,mode

GETTING_RESULTS_FROM_PIC2
    cmp.b    $$FF,control2
    bne     GETTING_RESULTS_FROM_PIC3
    btst.b   $$02,results
    bne     GETTING_RESULTS_FROM_PIC3
    move.b   $$0C,mode           * Modus = 12 (vgl. obige Tabelle)
    bsr .l  GET_RES_PIC2
    move.b   $$05,mode
180
GETTING_RESULTS_FROM_PIC3
    cmp.b    $$FF,control3
    bne     LOOP_END_TST
    btst.b   $$03,results

```

```

    bne     LOOP_END_TST
    move.b  #$0D,mode           * Modus = 13 (vgl. obige Tabelle)
    bsr.l   GET_RES_PIC3
    move.b  #$05,mode

190 *** Test auf Ende der Hauptschleife
    LOOP_END_TST
    cmp.b   #$0F,results
    beq     SHOW_RESULTS       * Alle PICs sind fertig

    *** Evtl. Tastendruck zur Topologie-Aenderung auswerten.
    btst.b  #0, ser_srb        * Bit0=1 -> neue empfangene Zeichen
    beq     RESET_CONTROL_SIGNALS * Bit0=0 -> keine (neuen) Daten/Signale
    move.b  ser_rbb,d6         * ser_rbb = "Receiver Buffer B"
    bsr.l   GET_TOPOLOGY

200 *** Startsignal ($00) fuer die naechste Iteration an die PICs
    *** verschicken und Steuersignale zuruecksetzen auf "0".
    RESET_CONTROL_SIGNALS
    move.b  #$05,mode
    btst.b  #$00,results
    bne     CALC_BIT1
    subi.b  #01,random
    moveq   #00,d3              * D3=1 signalisiert Bestaetigung durch PIC
    move.b  random,pic0        * lasse PLD durch PIC0 auf "0" setzen

210 CLEAR_PIC0
    cmp.l   #$00,d3
    beq     CLEAR_PIC0

    CALC_BIT1
    btst.b  #$01,results
    bne     CALC_BIT2
    subi.b  #01,random
    moveq   #00,d3              * D3=1 signalisiert Bestaetigung durch PIC
    move.b  random,pic1        * lasse PLD durch PIC1 auf "0" zuruecksetzen

220 CLEAR_PIC1
    cmp.l   #$00,d3
    beq     CLEAR_PIC1

    CALC_BIT2
    btst.b  #$02,results
    bne     CALC_BIT3
    subi.b  #01,random
    moveq   #00,d3              * D3=1 signalisiert Bestaetigung durch PIC
    move.b  random,pic2        * lasse PLD durch PIC2 auf "0" zuruecksetzen

230 CLEAR_PIC2
    cmp.l   #$00,d3
    beq     CLEAR_PIC2

    CALC_BIT3
    btst.b  #$03,results
    bne     MAIN_LOOP
    subi.b  #01,random
    moveq   #00,d3              * D3=1 signalisiert Bestaetigung durch PIC
    move.b  random,pic3        * lasse PLD durch PIC3 auf "0" zuruecksetzen

240 CLEAR_PIC3
    cmp.l   #$00,d3
    beq     CLEAR_PIC3
    bra.l   MAIN_LOOP
    *** Ende der Hauptschleife

    *** Neustart?
    SHOW_RESULTS
    btst.b  #$00,correct_pics
250 bne     SHOW_RESULTS_FROM_PIC1
    bsr.l   SHOW_PIC0_RES
    SHOW_RESULTS_FROM_PIC1
    btst.b  #$01,correct_pics
    bne     SHOW_RESULTS_FROM_PIC2
    bsr.l   SHOW_PIC1_RES
    SHOW_RESULTS_FROM_PIC2
    btst.b  #$02,correct_pics

```

```

    bne     SHOW_RESULTS_FROM_PIC3
    bsr.l  SHOW_PIC2_RES
260 SHOW_RESULTS_FROM_PIC3
    btst.b #$03, correct_pics
    bne     RESTART_TST
    bsr.l  SHOW_PIC3_RES

RESTART_TST
    bsr.l  RESTART_MESS
    cmp.b  #$6A, d6           * (6A)ASCII = 'j'
    beq    ga_start          * Neustart

270
*** kein Neustart, Programmende
    move.w #$2700, sr        * Interrupt Level = 7, Supervisor Mode
    rts

*** Include-Dateien:
    include asm/uart.a      * serielle Schnittstelle initialisieren
    include asm/pictest.a  * Test des externen PIC-Speichers
    include asm/getprg.a   * PIC-Anwendungen vom PC entgegennehmen
280 include asm/sendprg.a  * PIC-Anwendungen an diese verschicken
    include asm/datasize.a * Daten-/Chromosomengroesse
    include asm/topology.a * Datenaustauschstrategie festlegen
    include asm/clearpld.a * "Reset" bei den PLDs hervorrufen
    include asm/initreg.a  * Register initialisieren
    include asm/convert.a  * verschiedene Konvertierungsroutinen
    include asm/messages.a * Alle Textausgaben an den PC
    include asm/irq.a      * Bearbeiten eingehender Interrupts
    include asm/change.a   * Datenaustausch zwischen den PICs steuern
    include asm/getres.a   * Empfang der besten PIC-Resultate
290 include asm/showres.a  * Anzeigen der besten Resultate

```

## B.7 Initialisierung der RS232-Schnittstelle: uart.a

```

*****
***                               Initialisieren der seriellen Schnittstelle (Kanal B) ***
*** Autor: Tobias Schubert ***
*** EMail: schubert@informatik.uni-freiburg.de ***
*** Datum: 29.09.1999 ***
*** Datei-Name: uart.a ***
*****

10 *****
***
*** Name....: SETUP_UART
*** Funktion: Legt Kanal B fest auf 38400 Baud, keine Paritaet, 8 Datenbits
***           und 1 Stop-Bit (analog zu FAX "AN899" von Motorola).
*** Register: Keines der Register D0-D7 wird benoetigt oder veraendert.
***
SETUP_UART
    move.b  #$80, ser_acr      BRG Set 2
    move.b  #$DD, ser_csr     B: RX & TX 38400 Baud
20  move.b  #$93, ser_mr1b    B: RX-RTS, keine Paritaet, 8 Charakter
    move.b  #$07, ser_mr2b    B: Modus=Normal, 1 Stop-Bit
    rts
***
*****

30 *****
***                               Name....: RECEIVERB_LOOP
*** Funktion: Wartet auf ein Zeichen des Benutzers.
***           In einer "Neben-Schleife" wird eine Zufallszahl uefr

```

```

***           die PICs bestimmt.
*** Register: D6 enthaelt das empfangene Zeichen.
***
RECEIVERB_LOOP
  addi.b #01, random           Zufallswert inkrementieren
  btst.b #0, ser_srb           Bit0 = 0 --> keine (neuen) Daten
  beq    RECEIVERB_LOOP       Bit0 = 1 --> neue empfangene Zeichen
  move.b ser_rbb, d6           ser_rbb = "Receiver_Buffer_B"
40  rts
***
*****

```

## B.8 Kontaktaufnahme zu den Prozessoren: pictest.a

```

*****
***           Test der PIC-Kommunikation + RAM-Test ***
*** Autor:      Tobias Schubert ***
*** EMail:     schubert@informatik.uni-freiburg.de ***
*** Datum:     29.07.1999 ***
*** Datei-Name: pictest.a ***
*****

10 *****
***           Kodierung des PIC-Status: ***
***           ----- ***
***           <id1, id0, k, b4, b3, b2, b1, s> mit folgender Bedeutung: ***
***           ***
***           id1 id0: 00 = PIC0, 01 = PIC1, 02 = PIC2, 03 = PIC3 ***
***           k=1: kein Kontakt zwischen PIC und Motorola mgl. ***
***           b4 - b1: nicht genutzt ***
20 ***           s=1: Fehler beim Beschreiben des externen PIC-RAM ***
***           ***
*****

***
*** Name....: SRAM_TEST_START
*** Funktion: Testet Kontakt zu den PICs und gibt Meldung aus bzgl. des
***           jeweiligen externen PIC-Speichers.
30 *** Register: D4-D7 fuer Ausgabe an den PC,
***           D0-D3 fuer Speicherung des PIC-Status (PIC0 --> D0, ...)
***
SRAM_TEST_START
  moveq #02, d7
  bsr .l SEND_CR
  moveq #10, d7
  bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
  moveq #53, d7
  bsr .l SEND_UP_LINE * obere "Begrenzung" eines Rahmens
40  moveq #10, d7
  bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
  move.b #0BA, d4 * = "|"
  bsr .l SEND_CHB_BYTE
  moveq #18, d7
  bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
  move.l #02D434950, d4 * "PIC-"
  move.l #07A6F7250, d5 * "Proz"
  move.l #06F737365, d6 * "esso"
  move.l #0206E6572, d7 * "ren"
50  bsr .l SEND_CHB_4LONG
  moveq #19, d7
  bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
  move.b #0BA, d4 * = "|"

```

```

    bsr .l SEND_CHB_BYTE
    move.b #$0D, d4
    bsr .l SEND_CHB_BYTE
    moveq #10, d7
    bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
    moveq #53, d7
60  bsr .l SEND_MI_LINE * mittlere "Begrenzung" eines Rahmens
    moveq #10, d7
    bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
    move.b #$BA, d4 * = "|"
    bsr .l SEND_CHB_BYTE
    moveq #18, d7
    bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
    move.l #$746E6F4B, d4 * "Kont"
    bsr .l SEND_CHB_1LONG
    move.l #$3A746B61, d4 * "akt:"
70  bsr .l SEND_CHB_1LONG
    moveq #10, d7
    bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
    move.l #$2E747845, d4 * "ext."
    bsr .l SEND_CHB_1LONG
    moveq #01, d7
    bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
    move.l #$69657053, d4 * "Spei"
    bsr .l SEND_CHB_1LONG
    move.l #$72656863, d4 * "cher"
80  bsr .l SEND_CHB_1LONG
    move.b #$3A, d4 * = ":"
    bsr .l SEND_CHB_BYTE
    moveq #03, d7
    bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
    move.b #$BA, d4 * = "|"
    bsr .l SEND_CHB_BYTE
    move.b #$0D, d4
    bsr .l SEND_CHB_BYTE
    moveq #10, d7
90  bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
    moveq #53, d7
    bsr .l SEND_MI_LINE * mittlere "Begrenzung" eines Rahmens

*** Variablen-/Register-Initialisierungen :
    move.b #$00, correct_pics * Bit x=0 --> PICx kann genutzt werden
    moveq #00, D0 * Resultat des Speichertests von PIC0
    moveq #00, D1 * Resultat des Speichertests von PIC1
    moveq #00, D2 * Resultat des Speichertests von PIC2
100  moveq #00, D3 * Resultat des Speichertests von PIC3

*** Teste PIC0:
    move.b #$00, mode * Modus = 000 (vgl. "basics.a")
    move.w #$A000, D4 * Innerhalb von (A000)h vielen Iterationen
    move.b #$01, pic0 * muss PIC0 antworten.
WAIT_PICO
    subi.w #01, D4
    cmp.w #00, D4
110  beq PICO_NO_CONTACT * Zeitlimit erreicht
    cmp.b #01, mode * PIC0 antwortet (vgl. "picx_interrupt")
    bne WAIT_PICO * Auf Antwort warten
    bra.l SRAM_PICO_MESSAGE * Kein Fehler
PICO_NO_CONTACT
    bset #05, D0 * K=1, PIC0 nicht ansprechbar
    bset #00, correct_pics * bit0=1 -> PIC0 kann nicht genutzt werden
    addi.b #01, mode

*** Ergebnis von PIC0 ausgeben:
120 SRAM_PICO_MESSAGE
    moveq #10, d7
    bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
    move.b #$BA, d4 * = "|"
    bsr .l SEND_CHB_BYTE
    moveq #07, d7
    bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen

```

```

    move.l  $$30434950, d4          * "PIC0"
    bsr.l  SEND_CHB_1LONG
    btst.b  #05, D0
130  bne    PICO_CONTACT_ERROR      * Kein Kontakt zu PIC0
    moveq   #08, d7
    bsr.l  SEND_SPACE              * d7-viele Leerzeichen
    move.l  $$20614A20, d4        * " Ja "
    bsr.l  SEND_CHB_1LONG
    btst.b  #00, D0
    bne    PICO_SRAM_ERROR        * Speicherfehler bei PIC0
    moveq   #18, d7
    bsr.l  SEND_SPACE              * d7-viele Leerzeichen
    move.l  $$204B4F20, d4        * " OK "
140  bsr.l  SEND_CHB_1LONG
    moveq   #08, d7
    bsr.l  SEND_SPACE              * d7-viele Leerzeichen
    move.b  $$BA, d4              * = "|"
    bsr.l  SEND_CHB_BYTE
    move.b  $$0D, d4              * = "CR"
    bsr.l  SEND_CHB_BYTE
    bra.l  SRAM_PIC1_CONTACT      * Speichertest bei PIC1 abfragen

PICO_SRAM_ERROR
150  bset   #00, correct_pics      * bit0=1 -> PIC0 kann nicht genutzt werden
    moveq   #17, d7
    bsr.l  SEND_SPACE              * d7-viele Leerzeichen
    move.l  $$6C686546, d4        * "Fehl"
    bsr.l  SEND_CHB_1LONG
    move.l  $$20207265, d4        * "er "
    bsr.l  SEND_CHB_1LONG
    moveq   #05, d7
    bsr.l  SEND_SPACE              * d7-viele Leerzeichen
    move.b  $$BA, d4              * = "|"
160  bsr.l  SEND_CHB_BYTE
    move.b  $$0D, d4              * = "CR"
    bsr.l  SEND_CHB_BYTE
    bra.l  SRAM_PIC1_CONTACT      * Speichertest bei PIC1 abfragen

PICO_CONTACT_ERROR
    moveq   #08, d7
    bsr.l  SEND_SPACE              * d7-viele Leerzeichen
    move.l  $$6E69654E, d4        * "Nein"
    bsr.l  SEND_CHB_1LONG
170  moveq   #17, d7
    bsr.l  SEND_SPACE              * d7-viele Leerzeichen
    move.l  $$2D2D2D2D, d4        * "-----"
    bsr.l  SEND_CHB_1LONG
    move.l  $$20202D2D, d4        * "-- "
    bsr.l  SEND_CHB_1LONG
    moveq   #05, d7
    bsr.l  SEND_SPACE              * d7-viele Leerzeichen
    move.b  $$BA, d4              * = "|"
    bsr.l  SEND_CHB_BYTE
180  move.b  $$0D, d4              * = "CR"
    bsr.l  SEND_CHB_BYTE

*** Teste PIC1:
SRAM_PIC1_CONTACT
    move.b  $$01, mode             * Modus = 001 (vgl. "basics.a")
    move.w  $$A000, D4             * Innerhalb von (A000)h vielen Iterationen
    move.b  $$01, pic1             * muss PIC1 antworten.
WAIT_PIC1
190  subi.w  #01, D4
    cmp.w   #00, D4
    beq    PIC1_NO_CONTACT        * Zeitlimit erreicht
    cmp.b  #02, mode              * PIC1 antwortet (vgl. "picx_interrupt")
    bne    WAIT_PIC1              * Auf Antwort warten
    bra.l  SRAM_PIC1_MESSAGE      * Kein Fehler
PIC1_NO_CONTACT
    bset   #05, D1                 * K=1, PIC1 nicht ansprechbar
    bset   #01, correct_pics      * bit1=1 -> PIC1 kann nicht genutzt werden
    addi.b #01, mode

```

```

200 *** Ergebnis von PIC1 ausgeben:
SRAM_PIC1_MESSAGE
  moveq #10, d7
  bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
  move.b #$BA, d4 * = "|"
  bsr .l SEND_CHB_BYTE
  moveq #07, d7
  bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
  move.l #$31434950, d4 * "PIC1"
210 bsr .l SEND_CHB_1LONG
  btst.b #05, D1
  bne PIC1_CONTACT_ERROR * Kein Kontakt zu PIC1
  moveq #08, d7
  bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
  move.l #$20614A20, d4 * " Ja "
  bsr .l SEND_CHB_1LONG
  btst.b #00, D1
  bne PIC1_SRAM_ERROR * Speicherfehler bei PIC1
  moveq #18, d7
220 bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
  move.l #$204B4F20, d4 * " OK "
  bsr .l SEND_CHB_1LONG
  moveq #08, d7
  bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
  move.b #$BA, d4 * = "|"
  bsr .l SEND_CHB_BYTE
  move.b #$0D, d4 * = "CR"
  bsr .l SEND_CHB_BYTE
  bra.l SRAM_PIC2_CONTACT * Speichertest bei PIC2 abfragen
230 PIC1_SRAM_ERROR
  bset #01, correct_pics * bit1=1 -> PIC1 kann nicht genutzt werden
  moveq #17, d7
  bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
  move.l #$6C686546, d4 * " Fehl"
  bsr .l SEND_CHB_1LONG
  move.l #$20207265, d4 * " er "
  bsr .l SEND_CHB_1LONG
  moveq #05, d7
240 bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
  move.b #$BA, d4 * = "|"
  bsr .l SEND_CHB_BYTE
  move.b #$0D, d4 * = "CR"
  bsr .l SEND_CHB_BYTE
  bra.l SRAM_PIC2_CONTACT * Speichertest bei PIC2 abfragen

PIC1_CONTACT_ERROR
  moveq #08, d7
  bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
250 move.l #$6E69654E, d4 * " Nein"
  bsr .l SEND_CHB_1LONG
  moveq #17, d7
  bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
  move.l #$2D2D2D2D, d4 * "----"
  bsr .l SEND_CHB_1LONG
  move.l #$20202D2D, d4 * "-- "
  bsr .l SEND_CHB_1LONG
  moveq #05, d7
  bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
260 move.b #$BA, d4 * = "|"
  bsr .l SEND_CHB_BYTE
  move.b #$0D, d4 * = "CR"
  bsr .l SEND_CHB_BYTE

*** Teste PIC2:
SRAM_PIC2_CONTACT
  move.b #$02, mode * Modus = 002 (vgl. "basics.a")
  move.w #$A000, D4 * Innerhalb von (A000)h vielen Iterationen
270 move.b #$01, pic2 * muss PIC2 antworten.
WAIT_PIC2
  subi.w #01, D4

```



```

    cmp.w  #00,d4
    beq   PIC2_NO_CONTACT      * Zeitlimit erreicht
    cmp.b  #03,mode            * PIC2 antwortet (vgl. "picx_interrupt")
    bne   WAIT_PIC2           * Auf Antwort warten
    bra.l  SRAM_PIC2_MESSAGE   * Kein Fehler
PIC2_NO_CONTACT
    bset  #05,D2               * K=1, PIC2 nicht ansprechbar
280    bset  #02,correct_pics    * bit2=1 -> PIC2 kann nicht genutzt werden
    addi.b #01,mode

*** Ergebnis von PIC2 ausgeben:
SRAM_PIC2_MESSAGE
    moveq  #10,d7
    bsr.l  SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
    move.b  #0BA,d4            * = "|"
    bsr.l  SEND_CHB_BYTE
    moveq  #07,d7
290    bsr.l  SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
    move.l  #032434950,d4      * "PIC2"
    bsr.l  SEND_CHB_1LONG
    btst.b  #05,D2
    bne   PIC2_CONTACT_ERROR   * Kein Kontakt zu PIC2
    moveq  #08,d7
    bsr.l  SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
    move.l  #020614A20,d4      * " Ja "
    bsr.l  SEND_CHB_1LONG
300    btst.b  #00,D2
    bne   PIC2_SRAM_ERROR      * Speicherfehler bei PIC2
    moveq  #18,d7
    bsr.l  SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
    move.l  #0204B4F20,d4      * " OK "
    bsr.l  SEND_CHB_1LONG
    moveq  #08,d7
    bsr.l  SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
    move.b  #0BA,d4            * = "|"
    bsr.l  SEND_CHB_BYTE
    move.b  #0D,d4             * = "CR"
310    bsr.l  SEND_CHB_BYTE
    bra.l  SRAM_PIC3_CONTACT   * Speichertest bei PIC3 abfragen

PIC2_SRAM_ERROR
    bset  #02,correct_pics    * bit2=1 -> PIC2 kann nicht genutzt werden
    moveq  #17,d7
    bsr.l  SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
    move.l  #06C686546,d4      * "Fehl"
    bsr.l  SEND_CHB_1LONG
    move.l  #020207265,d4      * "er "
320    bsr.l  SEND_CHB_1LONG
    moveq  #05,d7
    bsr.l  SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
    move.b  #0BA,d4            * = "|"
    bsr.l  SEND_CHB_BYTE
    move.b  #0D,d4             * = "CR"
    bsr.l  SEND_CHB_BYTE
    bra.l  SRAM_PIC3_CONTACT   * Speichertest bei PIC3 abfragen

PIC2_CONTACT_ERROR
330    moveq  #08,d7
    bsr.l  SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
    move.l  #06E69654E,d4      * "Nein"
    bsr.l  SEND_CHB_1LONG
    moveq  #17,d7
    bsr.l  SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
    move.l  #02D2D2D2D,d4      * "-----"
    bsr.l  SEND_CHB_1LONG
    move.l  #020202D2D,d4      * "___ "
340    bsr.l  SEND_CHB_1LONG
    moveq  #05,d7
    bsr.l  SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
    move.b  #0BA,d4            * = "|"
    bsr.l  SEND_CHB_BYTE
    move.b  #0D,d4             * = "CR"
    bsr.l  SEND_CHB_BYTE

```

```

*** Teste PIC3:
SRAM_PIC3_CONTACT
350  move.b #$03,mode      * Modus = 003 (vgl. "basics.a")
    move.w #$A000,D4      * Innerhalb von (A000)h vielen Iterationen
    move.b #$01,pic3      * muss PIC3 antworten.
WAIT_PIC3
    subi.w #01,D4
    cmp.w #00,D4
    beq PIC3_NO_CONTACT   * Zeitlimit erreicht
    cmp.b #04,mode        * PIC3 antwortet (vgl. "picx_interrupt")
    bne WAIT_PIC3        * Auf Antwort warten
    bra.l SRAM_PIC3_MESSAGE * Kein Fehler
360  PIC3_NO_CONTACT
    bset #05,D3           * K=1, PIC3 nicht ansprechbar
    bset #03,correct_pics * bit3=1 -> PIC3 kann nicht genutzt werden
    addi.b #01,mode

*** Ergebnis von PIC3 ausgeben:
SRAM_PIC3_MESSAGE
    moveq #10,d7
    bsr.l SEND_SPACE      * d7-viele Leerzeichen
    move.b #$BA,d4        * = "|"
370  bsr.l SEND_CHB_BYTE
    moveq #07,d7
    bsr.l SEND_SPACE      * d7-viele Leerzeichen
    move.l #$33434950,d4   * "PIC3"
    bsr.l SEND_CHB_1LONG
    btst.b #05,D3
    bne PIC3_CONTACT_ERROR * Kein Kontakt zu PIC3
    moveq #08,d7
    bsr.l SEND_SPACE      * d7-viele Leerzeichen
    move.l #$20614A20,d4   * " Ja "
380  bsr.l SEND_CHB_1LONG
    btst.b #00,D3
    bne PIC3_SRAM_ERROR   * Speicherfehler bei PIC3
    moveq #18,d7
    bsr.l SEND_SPACE      * d7-viele Leerzeichen
    move.l #$204B4F20,d4   * " OK "
    bsr.l SEND_CHB_1LONG
    moveq #08,d7
    bsr.l SEND_SPACE      * d7-viele Leerzeichen
    move.b #$BA,d4        * = "|"
390  bsr.l SEND_CHB_BYTE
    move.b #$0D,d4        * = "CR"
    bsr.l SEND_CHB_BYTE
    bra.l SRAM_PICx_READY * Abfrage beendet

PIC3_SRAM_ERROR
    bset #03,correct_pics * bit3=1 -> PIC3 kann nicht genutzt werden
    moveq #17,d7
    bsr.l SEND_SPACE      * d7-viele Leerzeichen
    move.l #$6C686546,d4   * " Fehl "
400  bsr.l SEND_CHB_1LONG
    move.l #$20207265,d4   * " er "
    bsr.l SEND_CHB_1LONG
    moveq #05,d7
    bsr.l SEND_SPACE      * d7-viele Leerzeichen
    move.b #$BA,d4        * = "|"
    bsr.l SEND_CHB_BYTE
    move.b #$0D,d4        * = "CR"
    bsr.l SEND_CHB_BYTE
    bra.l SRAM_PICx_READY * Abfrage beendet
410  PIC3_CONTACT_ERROR
    moveq #08,d7
    bsr.l SEND_SPACE      * d7-viele Leerzeichen
    move.l #$6E69654E,d4   * " Nein "
    bsr.l SEND_CHB_1LONG
    moveq #17,d7
    bsr.l SEND_SPACE      * d7-viele Leerzeichen
    move.l #$2D2D2D2D,d4   * "----"

```

```

    bsr .l  SEND_CHB_1LONG
420  move.l  $$20202D2D, d4      * "-- "
    bsr .l  SEND_CHB_1LONG
    moveq   #05, d7
    bsr .l  SEND_SPACE        * d7-viele Leerzeichen
    move.b  #$BA, d4          * = "|"
    bsr .l  SEND_CHB_BYTE
    move.b  #$0D, d4          * = "CR"
    bsr .l  SEND_CHB_BYTE

430  SRAM_PICx_READY
    moveq   #10, d7
    bsr .l  SEND_SPACE        * d7-viele Leerzeichen
    moveq   #53, d7
    bsr .l  SEND_LO_LINE      * untere "Begrenzung" eines Rahmens
    bsr .l  RECEIVERB_LOOP    * Auf Signal warten
    rts
***
*****

```

## B.9 Programmempfang vom Anwender: getprg.a

```

*****
***          PIC-Programme empfangen          ***
*** Autor:   Tobias Schubert                   ***
*** EMail:   schubert@informatik.uni-freiburg.de ***
*** Datum:   03.08.1999                       ***
*** Datei-Name: getprg.a                      ***
*****

10 *****
***
*** Name....: GET_PRG
*** Funktion: Empfaengt die vom Benutzer gewaehlte Anzahl an
***           PIC-Programmen und verteilt sie entsprechend.
*** Register: D4, D6 zum Datenempfang
***
GET_PRG
    cmp.b  #15, correct_pics      * kein PIC ansprechbar (alle Bit gesetzt)
    bne   ONLY_ONE_PIC
20  bsr.l  END_OF_PROGRAM
    bgnd

ONLY_ONE_PIC
    cmp.b  #07, correct_pics      * nur PIC3 vorhanden
    beq   GET_ONLY_ONE_PRG
    cmp.b  #11, correct_pics      * nur PIC2 vorhanden
    beq   GET_ONLY_ONE_PRG
    cmp.b  #13, correct_pics      * nur PIC1 vorhanden
    beq   GET_ONLY_ONE_PRG
30  cmp.b  #14, correct_pics      * nur PIC0 vorhanden
    beq   GET_ONLY_ONE_PRG

TWO_OR_MORE_PICS
    bsr.l  HOW_MANY_PRGS_MESS     * "Mehrere Programme?"

    bsr.l  RECEIVERB_LOOP        * Auf Symbol warten
    cmp.b  #$6A, d6              * (6A) hex = 'j'
    bne   TWO_OR_MORE_PICS_ONLY_ONE_PRG

40  btst.b #$00, correct_pics      * Bit 0 = 0 --> Programm an PIC0
    bne   SINGLE_PRG_FOR_PIC1
    bsr.l  GET_PRG_MESSAGE        * Aufforderung zur Programmuebergabe
    moveq  #00, d2
    bsr.l  PRG_TO_PICx_MESS

```

```

    move.l #var_start+$100, A0      * StartAdresse ist "varstart"+$100
    move.l A0, A1                  * A1 ist StartAdresse des Programmes
    bsr.l  GETTING_DATA           * Programm-Empfang ueber RS232-Schnittstelle
    move.l A0, A2                  * A2 ist EndAdresse des Programmes
    move.l A1, A0                  * A0 StartAdresse, Programm --> PIC
50  bsr.l  SEND_PRG_TO_PIC0

SINGLE_PRG_FOR_PIC1
    btst.b #$01, correct_pics     * Bit 1 = 0 --> Programm an PIC1
    bne   SINGLE_PRG_FOR_PIC2
    bsr.l  GET_PRG_MESSAGE        * Aufforderung zur Programmuebergabe
    moveq  #01, d2
    bsr.l  PRG_TO_PICx_MESS
    move.l #var_start+$100, A0    * StartAdresse ist "varstart"+$100
    move.l A0, A1                  * A1 ist StartAdresse des Programmes
60  bsr.l  GETTING_DATA           * Programm-Empfang ueber RS232-Schnittstelle
    move.l A0, A2                  * A2 ist EndAdresse des Programmes
    move.l A1, A0                  * A0 StartAdresse, Programm --> PIC
    bsr.l  SEND_PRG_TO_PIC1

SINGLE_PRG_FOR_PIC2
    btst.b #$02, correct_pics     * Bit 2 = 0 --> Programm an PIC2
    bne   SINGLE_PRG_FOR_PIC3
    bsr.l  GET_PRG_MESSAGE        * Aufforderung zur Programmuebergabe
    moveq  #02, d2
70  bsr.l  PRG_TO_PICx_MESS
    move.l #var_start+$100, A0    * StartAdresse ist "varstart"+$100
    move.l A0, A1                  * A1 ist StartAdresse des Programmes
    bsr.l  GETTING_DATA           * Programm-Empfang ueber RS232-Schnittstelle
    move.l A0, A2                  * A2 ist EndAdresse des Programmes
    move.l A1, A0                  * A0 StartAdresse, Programm --> PIC
    bsr.l  SEND_PRG_TO_PIC2

SINGLE_PRG_FOR_PIC3
    btst.b #$03, correct_pics     * Bit 3 = 0 --> Programm an PIC3
80  bne   SINGLE_PRG_RDY
    bsr.l  GET_PRG_MESSAGE        * Aufforderung zur Programmuebergabe
    moveq  #03, d2
    bsr.l  PRG_TO_PICx_MESS
    move.l #var_start+$100, A0    * StartAdresse ist "varstart"+$100
    move.l A0, A1                  * A1 ist StartAdresse des Programmes
    bsr.l  GETTING_DATA           * Programm-Empfang ueber RS232-Schnittstelle
    move.l A0, A2                  * A2 ist EndAdresse des Programmes
    move.l A1, A0                  * A0 StartAdresse, Programm --> PIC
90  bsr.l  SEND_PRG_TO_PIC3

SINGLE_PRG_RDY
    rts
***
*****
*****
***
*** Name...: TWO_OR_MORE_PICS_ONLY_ONE_PRG
100 *** Funktion: Empfaengt und uebertraegt ein Programm fuer alle PICs
    *** Register: A0 - A2 fuer Start-/End-Adressen der Programme
    ***
TWO_OR_MORE_PICS_ONLY_ONE_PRG
    move.l #var_start+$100, A0    * StartAdresse ist "varstart"+$100
    move.l A0, A1                  * A1 ist StartAdresse des Programmes
    bsr.l  GET_PRG_MESSAGE        * Aufforderung zur Programmuebergabe
    bsr.l  GETTING_DATA           * Programm-Empfang ueber RS232-Schnittstelle
    move.l A0, A2                  * A2 ist EndAdresse des Programmes

110  btst.b #$00, correct_pics     * Bit 0 = 0 --> Programm an PIC0
    bne   ONLY_ONE_PRG_FOR_PIC1
    move.l A1, A0                  * A0 StartAdresse, Programm --> PIC
    bsr.l  SEND_PRG_TO_PIC0

ONLY_ONE_PRG_FOR_PIC1
    btst.b #$01, correct_pics     * Bit 1 = 0 --> Programm an PIC1
    bne   ONLY_ONE_PRG_FOR_PIC2

```

```

    move.l A1,A0                * A0 StartAdresse , Programm --> PIC
    bsr.l  SEND_PRG_TO_PIC1
120 ONLY_ONE_PRG_FOR_PIC2
    btst.b #$02,correct_pics    * Bit 2 = 0 --> Programm an PIC2
    bne   ONLY_ONE_PRG_FOR_PIC3
    move.l A1,A0                * A0 StartAdresse , Programm --> PIC
    bsr.l  SEND_PRG_TO_PIC2

ONLY_ONE_PRG_FOR_PIC3
    btst.b #$03,correct_pics    * Bit 3 = 0 --> Programm an PIC3
    bne   ONLY_ONE_PRG_RDY
130 move.l A1,A0                * A0 StartAdresse , Programm --> PIC
    bsr.l  SEND_PRG_TO_PIC3

ONLY_ONE_PRG_RDY
    rts
***
*****

*****
140 ***
*** Name....: GET_ONLY_ONE_PRG
*** Funktion: Empfaengt ein PIC-Programm und verschickt es entsprechend.
*** Register: A0, A1, A2 als ProgrammAdressen
***
GET_ONLY_ONE_PRG
    move.l #var_start+$100,A0    * StartAdresse ist "varstart"+$100
    move.l A0,A1                 * A1 ist StartAdresse des Programmes
    bsr.l  GET_PRG_MESSAGE       * Aufforderung zur Programmuebergabe
    bsr.l  GETTING_DATA         * Programm-Empfang ueber RS232-Schnittstelle
150 move.l A0,A2                 * A2 ist EndAdresse des Programmes
    move.l A1,A0                 * A0 StartAdresse , Programm --> PIC
    cmp.b  #07,correct_pics      * nur PIC3 vorhanden
    beq   SEND_PRG_TO_PIC3
    cmp.b  #11,correct_pics      * nur PIC2 vorhanden
    beq   SEND_PRG_TO_PIC2
    cmp.b  #13,correct_pics      * nur PIC1 vorhanden
    beq   SEND_PRG_TO_PIC1
    cmp.b  #14,correct_pics      * nur PIC0 vorhanden
    beq   SEND_PRG_TO_PIC0
160 rts
***
*****

*****
*** Name....: GETTING_DATA
*** Funktion: Empfang der "Hex-Daten" der PIC-Programme
*** (vgl. Microchip Datenblatt fuer die vers. Dateiformate)
170 *** Register: D0-D6, A0
***
GETTING_DATA
    move.b #00,chk_sum
    moveq  #00,d0
    moveq  #00,d1
    moveq  #00,d2
    moveq  #00,d3

    bsr.l  RECEIVERB_LOOP       * Auf Zeichen warten
180 cmp.b  #58,d6                * (58)hex = ':', 1. Zeichen einer Zeile
    bne   HEX_ERROR            * falsches Zeichen

*** Anzahl Befehle dieser Zeile empfangen (High Byte)
    bsr.l  RECEIVERB_LOOP       * Auf Zeichen warten
    move.b d6,d3
    bsr.l  A2SYMBOL
    lsl.b  #4,d3                * ins Highbyte "shiften"
    move.b d3,d0

190 *** Anzahl Befehle dieser Zeile empfangen (Low Byte)

```

```

    bsr .l RECEIVERB_LOOP          * Auf Zeichen warten
    move.b d6, d3
    bsr .l A2SYMBOL
    add.b d3, d0                   * zum High-Byte addieren
    move.b d0, (A0)+               * D0 speichern, A0 inkrementieren
    move.b d0, sum_instr
    add.b d0, chk_sum              * "chksum" aktualisieren

*** "High Part" der ZielAdresse empfangen (High Byte)
200  moveq #00, d1                 * noetig fuer Carry-Bit
    bsr .l RECEIVERB_LOOP          * Auf Zeichen warten
    move.b d6, d3
    bsr .l A2SYMBOL
    lsl .b #4, d3                  * ins High Byte "shiften"
    move.b d3, d0

*** "High Part" der ZielAdresse empfangen (Low Byte)
    bsr .l RECEIVERB_LOOP          * Auf Zeichen warten
    move.b d6, d3
210  bsr .l A2SYMBOL
    add.b d3, d0                   * komplette High Anteil
    add.b d0, chk_sum              * "chksum" aktualisieren
    lsr .b #1, d0                  * Aufgrund Datenformat Adresse halbieren
    bcc LOW_ADDRESS                * Carry Bit?
    move.b #$80, d1                * evtl. Carry Bit sichern

*** "Low Part" der ZielAdresse empfangen (High Byte)
LOW_ADDRESS
220  move.b d0, (A0)+              * "High Part" speichern, A0 inkrementieren

    bsr .l RECEIVERB_LOOP          * Auf Zeichen warten
    move.b d6, d3
    bsr .l A2SYMBOL
    lsl .b #4, d3                  * ins High Byte "shiften"
    move.b d3, d0

*** "Low Part" der ZielAdresse empfangen (Low Byte)
    bsr .l RECEIVERB_LOOP          * Auf Zeichen warten
    move.b d6, d3
230  bsr .l A2SYMBOL
    add.b d3, d0                   * kompletter "Low Part"
    add.b d0, chk_sum              * "chksum" aktualisieren
    lsr .b #1, d0                  * Adresse halbieren
    add.b d1, d0                   * Carry Bit addieren
    move.b d0, (A0)+               * Speichern und A0 inkrementieren

*** Dateiende? (01 = Dateiende)
    moveq #00, d2
240  bsr .l RECEIVERB_LOOP          * Auf Zeichen warten
    move.b d6, d3
    bsr .l A2SYMBOL
    lsl .b #4, d3
    move.b d3, d0
    bsr .l RECEIVERB_LOOP          * "Low Part"
    move.b d6, d3
    bsr .l A2SYMBOL
    add.b d3, d0
    move.b d0, (A0)+               * Speichern und A0 inkrementieren
    move.b d0, d2                  * Dateiende
250  add.b d0, chk_sum              * "chksum" aktualisieren

    move.b sum_instr, d1
    cmp.b #00, d1                  * Gibt es Befehle in dieser Zeile?
    beq CHKSUM_CONTROL            * Falls nein, so berechne "chksum"

*** Befehlsdekodierung
GETTING_INSTRUCTIONS
    bsr .l RECEIVERB_LOOP
    move.b d6, d3
260  bsr .l A2SYMBOL
    lsl .b #4, d3                  * ins High Byte "shiften"
    move.b d3, d0
    bsr .l RECEIVERB_LOOP

```

```

    move.b d6, d3
    bsr .l A2SYMBOL
    add.b d3, d0
    move.b d0, (A0)+          * erster Teil des aktuellen Befehls
    add.b d0, chk_sum

270 *** zweiten Teil des Befehls empfangen
    bsr .l RECEIVERB_LOOP
    move.b d6, d3
    bsr .l A2SYMBOL
    lsl .b #4, d3             * ins High Byte "shiften"
    move.b d3, d0
    bsr .l RECEIVERB_LOOP
    move.b d6, d3
    bsr .l A2SYMBOL
    add.b d3, d0
280 move.b d0, (A0)+          * zweiter Teil des aktuellen Befehls
    add.b d0, chk_sum

    subi .b #02, d1          * Zwei Halbbefehle erniedrigen
    bne GETTING_INSTRUCTIONS * naechsten Befehl empfangen

*** "chksum" empfangen und mit der Eigenen vergleichen
CHKSUM_CONTROL
    bsr .l RECEIVERB_LOOP
    move.b d6, d3
290 bsr .l A2SYMBOL
    lsl .b #4, d3             * ins High Byte "shiften"
    move.b d3, d0
    bsr .l RECEIVERB_LOOP
    move.b d6, d3
    bsr .l A2SYMBOL
    add.b d3, d0

    move.b chk_sum, d1
    not .b d1                 * "chksum" negieren
300 addi .b #01, d1           * und inkrementieren (vgl. Datenblatt)
    cmp .b d0, d1            * Vergleich der Ergebnisse
    beq NO_CHKSUM_ERROR
    bsr .l CHKSUM_ERROR

NO_CHKSUM_ERROR
    bsr .l RECEIVERB_LOOP    * 'line feed'
    bsr .l RECEIVERB_LOOP    * 'carriage return'

*** Weitere Befehlszeilen?
310 cmp .b #01, d2
    bne GETTING_DATA        * Empfang der naechsten Zeile

HEX_FILE_RDY
    rts
***
*****

```

## B.10 Programm-Übergabe an die Prozessoren: sendprg.a

```

*****
***          Programm-Uebergabe an die PICs          ***
*** Autor:    Tobias Schubert                        ***
*** EMail:    schubert@informatik.uni-freiburg.de   ***
*** Datum:    02.08.1999                            ***
*** Datei-Name: sendprg.a                            ***
*****

```

```

10 *****
***

```

```

*** Name....: SEND_PRG_TO_PIC0
*** Funktion: Programm an PIC0 uebergeben
*** Register: D2 fuer PIC-IRQ-Bestaetigung,
***           D4 fuer Warteschleife,
***           A0, A2 fuer Programm-Adressen (A2 signalisiert EndAdresse)
***
SEND_PRG_TO_PIC0
  move.b #$00,pic0           * PIC0 das "Startsignal" geben
20
  move.w #$1000,d4          * Warteschleife
SEND_PIC0_LOOP
  subi.w #$0001,d4
  cmp.w  #$0000,d4
  bne   SEND_PIC0_LOOP

SEND_PRG_TO_PIC0_LOOP
  cmp.l  A0,A2              * Ende des zu uebertragenden Programmes?
  beq   SEND_PRG_PIC0_RDY
30
  moveq  #00,d0
  move.b (A0)+,pic0        * Ein Byte des Programmes uebertragen
WAITING_SEND_PRG_PIC0
  cmp.b  #00,d0            * Bestaetigung des PICs ($01) abwarten
  beq   WAITING_SEND_PRG_PIC0
  cmp.b  #01,d0
  beq   SEND_PRG_TO_PIC0_LOOP
SEND_PRG_PIC0_RDY
  rts
***
40 *****

*****
***
*** Name....: SEND_PRG_TO_PIC1
*** Funktion: Programm an PIC1 uebergeben
*** Register: D2 fuer PIC-IRQ-Bestaetigung,
***           D4 fuer Warteschleife,
***           A0, A2 fuer Programm-Adressen (A2 signalisiert EndAdresse)
***
50
SEND_PRG_TO_PIC1
  move.b #$00,pic1           * PIC1 das "Startsignal" geben

  move.w #$1000,d4          * Warteschleife
SEND_PIC1_LOOP
  subi.w #$0001,d4
  cmp.w  #$0000,d4
  bne   SEND_PIC1_LOOP

60 SEND_PRG_TO_PIC1_LOOP
  cmp.l  A0,A2              * Ende des zu uebertragenden Programmes?
  beq   SEND_PRG_PIC1_RDY
  moveq  #00,d1
  move.b (A0)+,pic1        * Ein Byte des Programmes uebertragen
WAITING_SEND_PRG_PIC1
  cmp.b  #00,d1            * Bestaetigung des PICs ($01) abwarten
  beq   WAITING_SEND_PRG_PIC1
  cmp.b  #01,d1
  beq   SEND_PRG_TO_PIC1_LOOP
70 SEND_PRG_PIC1_RDY
  rts
***
*****

*****
***
*** Name....: SEND_PRG_TO_PIC2
*** Funktion: Programm an PIC2 uebergeben
80 *** Register: D2 fuer PIC-IRQ-Bestaetigung,
***           D4 fuer Warteschleife,
***           A0, A2 fuer Programm-Adressen (A2 signalisiert EndAdresse)
***
SEND_PRG_TO_PIC2

```



```

    move.b #$00,pic2          * PIC2 das "Startsignal" geben

    move.w #$1000,d4          * Warteschleife
SEND_PIC2_LOOP
    subi.w #$0001,d4
90  cmp.w  #$0000,d4
    bne   SEND_PIC2_LOOP

SEND_PRG_TO_PIC2_LOOP
    cmp.l  A0,A2              * Ende des zu uebertragenden Programmes?
    beq   SEND_PRG_PIC2_RDY
    moveq  #00,d2
    move.b (A0)+,pic2        * Ein Byte des Programmes uebertragen
WAITING_SEND_PRG_PIC2
    cmp.b  #00,d2            * Bestaetigung des PICs ($01) abwarten
100  beq   WAITING_SEND_PRG_PIC2
    cmp.b  #01,d2
    beq   SEND_PRG_TO_PIC2_LOOP
SEND_PRG_PIC2_RDY
    rts
***
*****

*****
110 ***
*** Name....: SEND_PRG_TO_PIC3
*** Funktion: Programm an PIC3 uebergeben
*** Register: D2 fuer PIC-IRQ-Bestaetigung,
***           D4 fuer Warteschleife,
***           A0, A2 fuer Programm-Adressen (A2 signalisiert EndAdresse)
***
SEND_PRG_TO_PIC3
    move.b #$00,pic3          * PIC3 das "Startsignal" geben

120  move.w #$1000,d4          * Warteschleife
SEND_PIC3_LOOP
    subi.w #$0001,d4
    cmp.w  #$0000,d4
    bne   SEND_PIC3_LOOP

SEND_PRG_TO_PIC3_LOOP
    cmp.l  A0,A2              * Ende des zu uebertragenden Programmes?
    beq   SEND_PRG_PIC3_RDY
    moveq  #00,d3
130  move.b (A0)+,pic3        * Ein Byte des Programmes uebertragen
WAITING_SEND_PRG_PIC3
    cmp.b  #00,d3            * Bestaetigung des PICs ($01) abwarten
    beq   WAITING_SEND_PRG_PIC3
    cmp.b  #01,d3
    beq   SEND_PRG_TO_PIC3_LOOP
SEND_PRG_PIC3_RDY
    rts
***
*****

```

## B.11 Festlegung der Daten-Größe: datasize.a

```

*****
***                               Groesse der auszutauschenden Daten abfragen ***
*** Autor: Tobias Schubert ***
*** EMail: schubert@informatik.uni-freiburg.de ***
*** Datum: 03.08.1999 ***
*** Datei-Name: datasize.a ***
*****

10 *****
***
*** Name...: GET_DATA_SIZE
*** Funktion: Groesse der auszutauschenden Daten abfragen
*** Register: D0 - D7
***
GET_DATA_SIZE
  bsr.l DATASIZE_MESSG          * Erklarung der Eingabe
  move.b #$00,chr_sizeL        * Groesse der auszutauschenden Chromosome
  move.b #$00,chr_sizeH
20  move.l #var_start+$100,a0    * Zeiger auf PIC0-"Austausch"-Daten
  move.l #var_start+$100,a1    * Zeiger auf PIC1-"Austausch"-Daten
  move.l #var_start+$100,a2    * Zeiger auf PIC2-"Austausch"-Daten
  move.l #var_start+$100,a3    * Zeiger auf PIC3-"Austausch"-Daten
  moveq #00,d0                 * Speichert Datengroesse
  moveq #00,d3
  bsr.l RECEIVERB_LOOP        * Auf Symbol warten
  move.b d6,d3
  bsr.l A2SYMBOL              * ASCII in Zeichen konvertieren
COUNT_100
30  cmp.b #$00,d3
  beq GET_SYMBOL_10
  subi.b #$01,d3
  add.l #$64,d0
  bra.l COUNT_100
GET_SYMBOL_10
  moveq #00,d3
  bsr.l RECEIVERB_LOOP        * Auf Symbol warten
  move.b d6,d3
  bsr.l A2SYMBOL              * ASCII in Zeichen konvertieren
40  COUNT_10
  cmp.b #$00,d3
  beq GET_SYMBOL_1
  subi.b #$01,d3
  add.l #$0A,d0
  bra.l COUNT_10
GET_SYMBOL_1
  moveq #00,d3
  bsr.l RECEIVERB_LOOP        * Auf Symbol warten
  move.b d6,d3
50  bsr.l A2SYMBOL              * ASCII in Zeichen konvertieren
  add.l d3,d0

  lsl.l #$03,d0
  lsr.l #$03,d0                * Jede Speicherzelle speichert 1 Byte
  add.l d0,a1                  * Adjustieren der 4 Zeiger, damit keine
  add.l d0,a2                  * Ueberlappungen auftreten.
  add.l d0,a2
  add.l d0,a3
  add.l d0,a3
60  add.l d0,a3

  lsl.l #$03,d0                * Datengroesse in High- und Low-Anteil
  move.b d0,chr_sizeL          * aufteilen und abspeichern
  lsr.l #$08,d0
  move.b d0,chr_sizeH
  rts
***
*****

```

## B.12 Festlegung der Topologie: topology.a

```

*****
***      Empfang der Datenaustausch-Topologie      ***
*** Autor:      Tobias Schubert                    ***
*** EMail:     schubert@informatik.uni-freiburg.de ***
*** Datum:     04.08.1999                        ***
*** Datei-Name: topology.a                      ***
*****

10 *****
***
*** Name....:  GET_TOPOLOGY
*** Funktion:  Empfaengt Datenaustauschstrategie
*** Register:  D0 - D7 fuer Dateneuebergabe
***
GET_TOPOLOGY
  move.b  #$00,topo0      * Bit x=1 in topo y
  move.b  #$00,topo1      * --> PICy gibt Daten an PICx
  move.b  #$00,topo2
20  move.b  #$00,topo3

  cmp.b   #07,correct_pics * nur PIC3 vorhanden
  beq     NO_TOPO_NEEDED
  cmp.b   #11,correct_pics * nur PIC2 vorhanden
  beq     NO_TOPO_NEEDED
  cmp.b   #13,correct_pics * nur PIC1 vorhanden
  beq     NO_TOPO_NEEDED
  cmp.b   #14,correct_pics * nur PIC0 vorhanden
  beq     NO_TOPO_NEEDED
30  bsr.l   TOPO_INTRO_MESS * "Datenaustausch"
  btst.b  #$00,correct_pics * Bit 0 = 0 --> PIC0 erhielt Programm
  bne     TOPO_PIC1
  btst.b  #$01,correct_pics * Bit 1 = 0 --> PIC1 erhielt Programm
  bne     TOPO_PIC0_TO_PIC2
  moveq   #00,D0
  moveq   #01,D1          * PIC0 --> PIC1 ?
  bsr.l   TOPO_DATA_MESS
  bsr.l   RECEIVERB_LOOP * Auf Symbol warten
  cmp.b   #$6A,d6        * (6A)hex = 'j'
40  bne     TOPO_PIC0_TO_PIC2
  bset    #$01,topo0
TOPO_PIC0_TO_PIC2
  move.b  #$0D,d4        * = "CR"
  bsr.l   SEND_CHB_BYTE
  btst.b  #$02,correct_pics * Bit 2 = 0 --> PIC2 erhielt Programm
  bne     TOPO_PIC0_TO_PIC3
  moveq   #00,D0
  moveq   #02,D1          * PIC0 --> PIC2 ?
  bsr.l   TOPO_DATA_MESS
  bsr.l   RECEIVERB_LOOP * Auf Symbol warten
50  cmp.b   #$6A,d6        * (6A)hex = 'j'
  bne     TOPO_PIC0_TO_PIC3
  bset    #$02,topo0
TOPO_PIC0_TO_PIC3
  move.b  #$0D,d4        * = "CR"
  bsr.l   SEND_CHB_BYTE
  btst.b  #$03,correct_pics * Bit 3 = 0 --> PIC3 erhielt Programm
  bne     TOPO_PIC1
  moveq   #00,D0
  moveq   #03,D1          * PIC0 --> PIC3 ?
60  bsr.l   TOPO_DATA_MESS
  bsr.l   RECEIVERB_LOOP * Auf Symbol warten
  cmp.b   #$6A,d6        * (6A)hex = 'j'
  bne     TOPO_PIC1
  bset    #$03,topo0

TOPO_PIC1
  moveq   #02,d7
  bsr.l   SEND_CR
70  btst.b  #$01,correct_pics * Bit 1 = 0 --> PIC1 erhielt Programm

```

```

    bne     TOPO_PIC2
    btst.b  #$00, correct_pics      * Bit 0 = 0 --> PIC0 erhielt Programm
    bne     TOPO_PIC1_TO_PIC2
    moveq   #01, D0
    moveq   #00, D1                * PIC1 --> PIC0 ?
    bsr.l   TOPO_DATA_MESS
    bsr.l   RECEIVERB_LOOP        * Auf Symbol warten
    cmp.b   #$6A, d6              * (6A) hex = 'j'
    bne     TOPO_PIC1_TO_PIC2
80  bset    #$00, topo1
    TOPO_PIC1_TO_PIC2
    move.b  #$0D, d4                * = "CR"
    bsr.l   SEND_CHB_BYTE
    btst.b  #$02, correct_pics      * Bit 2 = 0 --> PIC2 erhielt Programm
    bne     TOPO_PIC1_TO_PIC3
    moveq   #01, D0
    moveq   #02, D1                * PIC1 --> PIC2 ?
    bsr.l   TOPO_DATA_MESS
    bsr.l   RECEIVERB_LOOP        * Auf Symbol warten
    cmp.b   #$6A, d6              * (6A) hex = 'j'
90  bne     TOPO_PIC1_TO_PIC3
    bset    #$02, topo1
    TOPO_PIC1_TO_PIC3
    move.b  #$0D, d4                * = "CR"
    bsr.l   SEND_CHB_BYTE
    btst.b  #$03, correct_pics      * Bit 3 = 0 --> PIC3 erhielt Programm
    bne     TOPO_PIC2
    moveq   #01, D0
    moveq   #03, D1                * PIC1 --> PIC3 ?
100 bsr.l   TOPO_DATA_MESS
    bsr.l   RECEIVERB_LOOP        * Auf Symbol warten
    cmp.b   #$6A, d6              * (6A) hex = 'j'
    bne     TOPO_PIC2
    bset    #$03, topo1

    TOPO_PIC2
    moveq   #02, d7
    bsr.l   SEND_CR
110 btst.b  #$02, correct_pics      * Bit 2 = 0 --> PIC2 erhielt Programm
    bne     TOPO_PIC3
    btst.b  #$00, correct_pics      * Bit 0 = 0 --> PIC0 erhielt Programm
    bne     TOPO_PIC2_TO_PIC1
    moveq   #02, D0
    moveq   #00, D1                * PIC2 --> PIC0 ?
    bsr.l   TOPO_DATA_MESS
    bsr.l   RECEIVERB_LOOP        * Auf Symbol warten
    cmp.b   #$6A, d6              * (6A) hex = 'j'
    bne     TOPO_PIC2_TO_PIC1
    bset    #$00, topo2
120 TOPO_PIC2_TO_PIC1
    move.b  #$0D, d4                * = "CR"
    bsr.l   SEND_CHB_BYTE
    btst.b  #$01, correct_pics      * Bit 1 = 0 --> PIC1 erhielt Programm
    bne     TOPO_PIC2_TO_PIC3
    moveq   #02, D0
    moveq   #01, D1                * PIC2 --> PIC1 ?
    bsr.l   TOPO_DATA_MESS
    bsr.l   RECEIVERB_LOOP        * Auf Symbol warten
    cmp.b   #$6A, d6              * (6A) hex = 'j'
130 bne     TOPO_PIC2_TO_PIC3
    bset    #$01, topo2
    TOPO_PIC2_TO_PIC3
    move.b  #$0D, d4                * = "CR"
    bsr.l   SEND_CHB_BYTE
    btst.b  #$03, correct_pics      * Bit 3 = 0 --> PIC3 erhielt Programm
    bne     TOPO_PIC3
    moveq   #02, D0
    moveq   #03, D1                * PIC2 --> PIC3 ?
140 bsr.l   TOPO_DATA_MESS
    bsr.l   RECEIVERB_LOOP        * Auf Symbol warten
    cmp.b   #$6A, d6              * (6A) hex = 'j'
    bne     TOPO_PIC3
    bset    #$03, topo2

```

```

TOPO_PIC3
    moveq #02, d7
    bsr.l SEND_CR
    btst.b #$03, correct_pics      * Bit 3 = 0 --> PIC3 erhielt Programm
    bne   NO_TOPO_NEEDED
150    btst.b #$00, correct_pics      * Bit 0 = 0 --> PIC0 erhielt Programm
    bne   TOPO_PIC3_TO_PIC1
    moveq #03, D0
    moveq #00, D1                  * PIC3 --> PIC0 ?
    bsr.l TOPO_DATA_MESS
    bsr.l RECEIVERB_LOOP          * Auf Symbol warten
    cmp.b #$6A, d6                * (6A) hex = 'j'
    bne   TOPO_PIC3_TO_PIC1
    bset  #$00, topo3
TOPO_PIC3_TO_PIC1
160    move.b #$0D, d4              * = "CR"
    bsr.l SEND_CHB_BYTE
    btst.b #$01, correct_pics      * Bit 1 = 0 --> PIC1 erhielt Programm
    bne   TOPO_PIC3_TO_PIC2
    moveq #03, D0
    moveq #01, D1                  * PIC3 --> PIC1 ?
    bsr.l TOPO_DATA_MESS
    bsr.l RECEIVERB_LOOP          * Auf Symbol warten
    cmp.b #$6A, d6                * (6A) hex = 'j'
    bne   TOPO_PIC3_TO_PIC2
170    bset  #$01, topo3
TOPO_PIC3_TO_PIC2
    move.b #$0D, d4              * = "CR"
    bsr.l SEND_CHB_BYTE
    btst.b #$02, correct_pics      * Bit 2 = 0 --> PIC2 erhielt Programm
    bne   NO_TOPO_NEEDED
    moveq #03, D0
    moveq #02, D1                  * PIC3 --> PIC2 ?
    bsr.l TOPO_DATA_MESS
    bsr.l RECEIVERB_LOOP          * Auf Symbol warten
180    cmp.b #$6A, d6                * (6A) hex = 'j'
    bne   NO_TOPO_NEEDED
    bset  #$02, topo3

NO_TOPO_NEEDED
    moveq #02, d7
    bsr.l SEND_CR
    rts
***
*****

```

## B.13 Löschen der PLD-Speicherzellen: clearpld.a

```

*****
***          Vor dem Start der PICs deren PLDs auf "Null" setzen      ***
*** Autor:          Tobias Schubert                                     ***
*** EMail:         schubert@informatik.uni-freiburg.de               ***
*** Datum:         25.09.1999                                         ***
*** Datei-Name:    clearpld.a                                         ***
*****

10 *****
***
*** Name....:      CLEAR_PLD
*** Funktion:     Vor dem Start der PICs deren PLDs auf "Null" setzen, um in
***              der eigentlichen Motorola-Hauptschleife den Inhalt der PLDs
***              nicht faelschlicherweise als Aufforderung zum Datenaustausch
***              zu interpretieren. Zusaetzlich einen Zufallsgenerator-Wert
***              an die PICsü bergeben.
*** Register:     D3 als Bestaetigung des kontaktierten PIC-Prozessors

```

```

***
20 CLEAR_PLD
    move.b correct_pics,results
    *                               Bit x=1 --> PIC x ist mit seinem Programm "fertig",
    *                               jetzt werden die entsprechenden Bits fuer "vorhan-
    *                               dene" PICs auf 0 gesetzt, d.h. die anderen PICs
    *                               koennen in der Hauptschleife kein Signal an den
    *                               Motorola schicken, da dies nur fuer PICs moeglich
    *                               ist, die in "results" eine 0 "stehen haben".
    btst.b #$00,correct_pics
    bne   CALC_SUM_BIT1
30  moveq #00,d3                * D3 = 01 signalisiert Bestaetigung durch PIC
    move.b random,pic0        * lasse PLD durch PIC0 auf "Null" zuruecksetzen
CLEAR_PLD_PIC0
    cmp.l  #$00,d3
    beq   CLEAR_PLD_PIC0

CALC_SUM_BIT1
    btst.b #$01,correct_pics
    bne   CALC_SUM_BIT2
    subi.b #03,random
40  moveq #00,d3                * D3 = 01 signalisiert Bestaetigung durch PIC
    move.b random,pic1        * lasse PLD durch PIC1 auf "Null" zuruecksetzen
CLEAR_PLD_PIC1
    cmp.l  #$00,d3
    beq   CLEAR_PLD_PIC1

CALC_SUM_BIT2
    btst.b #$02,correct_pics
    bne   CALC_SUM_BIT3
    subi.b #04,random
50  moveq #00,d3                * D3 = 01 signalisiert Bestaetigung durch PIC
    move.b random,pic2        * lasse PLD durch PIC2 auf "Null" zuruecksetzen
CLEAR_PLD_PIC2
    cmp.l  #$00,d3
    beq   CLEAR_PLD_PIC2

CALC_SUM_BIT3
    btst.b #$03,correct_pics
    bne   CALC_SUM_RDY
    subi.b #05,random
60  moveq #00,d3                * D3 = 01 signalisiert Bestaetigung durch PIC
    move.b random,pic3        * lasse PLD durch PIC3 auf "Null" zuruecksetzen
CLEAR_PLD_PIC3
    cmp.l  #$00,d3
    beq   CLEAR_PLD_PIC3

CALC_SUM_RDY
    rts
***
*****

```

## B.14 Initialisierung der Variablen: initreg.a

```

*****
***                               Vor dem Start der PICs alle Register auf "Null" setzen ***
*** Autor: Tobias Schubert ***
*** EMail: schubert@informatik.uni-freiburg.de ***
*** Datum: 25.09.1999 ***
*** Datei-Name: initreg.a ***
*****

10 *****
***
*** Name...: INIT_REGISTER
*** Funktion: Benoetigte Register auf "Null" setzen

```

```

*** Register : D0, D1 fuer Schleifenzaehler,
***           A5 als Zaehler, um die Zellen zu initialisieren
***
INIT_REGISTER
  move.b #$00,control0      * "controlx" speichert aktuelles Signalwort
  move.b #$00,control1      * des PIC x an den Motorola
20  move.b #$00,control2
  move.b #$00,control3

  move.b #$00,topo0         * Anfaenglich kein Datenaustausch
  move.b #$00,topo1
  move.b #$00,topo2
  move.b #$00,topo3

  move.b #$01,fitness0_lo   * Startwert von 01 ist programmbedingt
  move.b #$00,fitness0_hi
30  move.b #$01,fitness1_lo
  move.b #$00,fitness1_hi
  move.b #$01,fitness2_lo
  move.b #$00,fitness2_hi
  move.b #$01,fitness3_lo
  move.b #$00,fitness3_hi

  move.b #$00,gen0_lo
  move.b #$00,gen0_mi
  move.b #$00,gen0_hi
40  move.b #$00,gen1_lo
  move.b #$00,gen1_mi
  move.b #$00,gen1_hi
  move.b #$00,gen2_lo
  move.b #$00,gen2_mi
  move.b #$00,gen2_hi
  move.b #$00,gen3_lo
  move.b #$00,gen3_mi
  move.b #$00,gen3_hi

50  move.b #$00,child_size0
  move.b #$00,child_size1
  move.b #$00,child_size2
  move.b #$00,child_size3

  move.b #$00,pop_size0
  move.b #$00,pop_size1
  move.b #$00,pop_size2
  move.b #$00,pop_size3

60  move.b #$00,transmitter_pic
  move.b #$00,receiver_pic
  move.b #$00,trans_fit_hi
  move.b #$00,trans_fit_lo

*** Speicherzellen mit 0-Vektor initialisieren
  move.l a0,a5
  moveq #00,d0
  moveq #00,d1
  move.l a3,d0
70  move.b chr_sizeH,d1
  lsl.l #$08,d1
  add.b chr_sizeL,d1
  lsr.l #$03,d1          * 1 Byte pro Speicherzelle
  add.l d1,d0
CLEAR_ALL_CHROMO_CELLS
  move.b #$00,(a5)+
  cmp.l a5,d0
  bne CLEAR_ALL_CHROMO_CELLS
  rts
80 ***
*****

```

## B.15 Konvertierungsroutinen: convert.a

```

*****
***      verschiedene Konvertierungsroutinen      ***
***  Autor:      Tobias Schubert                    ***
***  EMail:      schubert@informatik.uni-freiburg.de ***
***  Datum:      14.09.1999                        ***
***  Datei-Name: convert.a                          ***
*****

10 *****
***
***  Name....:  A2SYMBOL
***  Funktion: ASCII-Zeichenkonvertierung, Bsp.: (65) ASCII = "e"
***  Register: D3 wird als Ein- und Ausgaberegister verwendet.
***
A2SYMBOL
  cmp.l  $$30, d3      * = 0
  beq    SYM_0
20  cmp.l  $$31, d3      * = 1
  beq    SYM_1
  cmp.l  $$32, d3      * = 2
  beq    SYM_2
  cmp.l  $$33, d3      * = 3
  beq    SYM_3
  cmp.l  $$34, d3      * = 4
  beq    SYM_4
  cmp.l  $$35, d3      * = 5
  beq    SYM_5
30  cmp.l  $$36, d3      * = 6
  beq    SYM_6
  cmp.l  $$37, d3      * = 7
  beq    SYM_7
  cmp.l  $$38, d3      * = 8
  beq    SYM_8
  cmp.l  $$39, d3      * = 9
  beq    SYM_9
  cmp.l  $$41, d3      * = A
  beq    SYM_A
  cmp.l  $$42, d3      * = B
40  beq    SYM_B
  cmp.l  $$43, d3      * = C
  beq    SYM_C
  cmp.l  $$44, d3      * = D
  beq    SYM_D
  cmp.l  $$45, d3      * = E
  beq    SYM_E
  cmp.l  $$46, d3      * = F
  beq    SYM_F
50  bra.l  HEX_ERROR
*
*      Nichterlaubtes/nichbenoetigtes Zeichen
*      bei der Datuebertragung.

SYM_0
  moveq  $$00, d3
  rts

SYM_1
  moveq  $$01, d3
60  rts

SYM_2
  moveq  $$02, d3
  rts

SYM_3
  moveq  $$03, d3
  rts

70 SYM_4

```



```

    moveq #04, d3
    rts

SYM_5
    moveq #05, d3
    rts

SYM_6
    moveq #06, d3
80    rts

SYM_7
    moveq #07, d3
    rts

SYM_8
    moveq #08, d3
    rts

90 SYM_9
    moveq #09, d3
    rts

SYM_A
    moveq #0A, d3
    rts

SYM_B
    moveq #0B, d3
100   rts

SYM_C
    moveq #0C, d3
    rts

SYM_D
    moveq #0D, d3
    rts

110 SYM_E
    moveq #0E, d3
    rts

SYM_F
    moveq #0F, d3
    rts
***
*****

120
*****
***
*** Name....: DECODE_DEZ
*** Funktion: Anzeigen des besten PIC-Resultates.
*** Register: D1 als Eingabe, D4 als Ausgabe
***
*** Beispiel: Vor DECODE_DEZ: D1 = 00023
***           Nach DECODE_DEZ: D4 = 30 30 30 32 33 ---> an den PC
***

130 DECODE_DEZ
    move.l d1, d4
    lsr.l #08, d4
    lsr.l #08, d4
    bsr.l SEND_GA_PARAMETER
    move.l d1, d4
    lsr.l #08, d4
    lsr.l #04, d4
    bsr.l SEND_GA_PARAMETER
    move.l d1, d4
140   lsr.l #08, d4
    bsr.l SEND_GA_PARAMETER
    move.l d1, d4
    lsr.l #04, d4

```

```

    bsr .l SEND_GA_PARAMETER
    move.l d1,d4
    bsr .l SEND_GA_PARAMETER
    rts
***
*****
150 *****

***
*** Name....: DECODE_DEZ_LONG
*** Funktion: Anzeigen des besten PIC-Resultates.
*** Register: D1 als Eingabe, D4 als Ausgabe
***
*** Beispiel: Vor DECODE_DEZ: D1 = 000023
*** Nach DECODE_DEZ: D4 = 30 30 30 30 32 33 ---> an den PC
160 ***
DECODE_DEZ_LONG
    move.l d1,d4
    lsr .l #$08,d4
    lsr .l #$08,d4
    lsr .l #$04,d4
    bsr .l SEND_GA_PARAMETER
    move.l d1,d4
    lsr .l #$08,d4
    lsr .l #$08,d4
170 bsr .l SEND_GA_PARAMETER
    move.l d1,d4
    lsr .l #$08,d4
    lsr .l #$04,d4
    bsr .l SEND_GA_PARAMETER
    move.l d1,d4
    lsr .l #$08,d4
    bsr .l SEND_GA_PARAMETER
    move.l d1,d4
    lsr .l #$04,d4
180 bsr .l SEND_GA_PARAMETER
    move.l d1,d4
    bsr .l SEND_GA_PARAMETER
    rts
***
*****

*****
***
190 *** Name....: SEND_GA_PARAMETER
*** Funktion: 1, ..., 9 in entsprechendes ASCII-Symbol wandeln.
*** Register: D4 als Ein-/Ausgabe
***
*** Beispiel: '5' --> (35) ASCII
***
SEND_GA_PARAMETER
    andi.b #$0F,d4
    addi.b #$30,d4
    bsr .l SEND_CHB_BYTE
200 rts
***
*****

*****
***
*** Name....: HEX2DEZ
*** Funktion: HEX-Werte in Dezimaldarstellung zur Ausgabe am PC wandeln.
*** Register: D0 als Eingabe, D1 als Ausgabe, D2
210 ***
*** Beispiel: (F36A)16 = (62374)10
*** Vor HEX2DEZ: D0 = 0F36A
*** D1 = xxxxx
*** Nach HEX2DEZ: D0 = 00000
*** D1 = 62374
***

```

```

HEX2DEZ
  addi.w  #01, d1
  cmp.b   #0A, d1
220  beq    CARRY_BIT0
  cmp.b   #1A, d1
  beq    CARRY_BIT0
  cmp.b   #2A, d1
  beq    CARRY_BIT0
  cmp.b   #3A, d1
  beq    CARRY_BIT0
  cmp.b   #4A, d1
  beq    CARRY_BIT0
  cmp.b   #5A, d1
230  beq    CARRY_BIT0
  cmp.b   #6A, d1
  beq    CARRY_BIT0
  cmp.b   #7A, d1
  beq    CARRY_BIT0
  cmp.b   #8A, d1
  beq    CARRY_BIT0
  cmp.b   #9A, d1
  beq    CARRY_BIT1
HEX2DEZ_G00N
240  subi.w  #01, d0
  cmp.w   #0000, d0
  bne    HEX2DEZ
  rts

CARRY_BIT0
  addi.w  #06, d1
  bra.l   HEX2DEZ_G00N

CARRY_BIT1
250  move.w  d1, d2
  lsr.w   #08, d2
  cmp.b   #09, d2
  beq    CARRY_BIT2
  cmp.b   #19, d2
  beq    CARRY_BIT2
  cmp.b   #29, d2
  beq    CARRY_BIT2
  cmp.b   #39, d2
  beq    CARRY_BIT2
260  cmp.b   #49, d2
  beq    CARRY_BIT2
  cmp.b   #59, d2
  beq    CARRY_BIT2
  cmp.b   #69, d2
  beq    CARRY_BIT2
  cmp.b   #79, d2
  beq    CARRY_BIT2
  cmp.b   #89, d2
  beq    CARRY_BIT2
270  cmp.b   #99, d2
  beq    CARRY_BIT2
  addi.w  #66, d1
  bra.l   HEX2DEZ_G00N

CARRY_BIT2
  move.w  d1, d2
  lsr.w   #04, d2
  lsr.w   #08, d2
  cmp.b   #09, d2
280  beq    CARRY_BIT3
  cmp.b   #19, d2
  beq    CARRY_BIT3
  cmp.b   #29, d2
  beq    CARRY_BIT3
  cmp.b   #39, d2
  beq    CARRY_BIT3
  cmp.b   #49, d2
  beq    CARRY_BIT3
  cmp.b   #59, d2

```

```

290  beq      CARRY_BIT3
      cmp.b  #$69, d2
      beq      CARRY_BIT3
      cmp.b  #$79, d2
      beq      CARRY_BIT3
      cmp.b  #$89, d2
      beq      CARRY_BIT3
      cmp.b  #$99, d2
      beq      CARRY_BIT3
      addi.w  #$0666, d1
300  bra.l   HEX2DEZ_G00N

CARRY_BIT3
      addi.l  #$6666, d1
      bra.l   HEX2DEZ_G00N
***
*****

*****
310  ***
      *** Name...:  HEX2DEZ_LONG
      *** Funktion:  HEX-Werte in Dezimaldarstellung zur Ausgabe am PC wandeln.
      *** Register:  D0 als Eingabe, D1 als Ausgabe, D2
      ***
      *** Beispiel:  (0000 F36A)16 = (062374)10
      *** Vor  HEX2DEZ:  D0 = 0000 F36A
      ***                      D1 = xxxx xxxx
      *** Nach  HEX2DEZ:  D0 = 0000 0000
      ***                      D1 = 0006 2374
320  ***
      HEX2DEZ_LONG
      addi.l  #$00000001, d1
      cmp.b  #$0A, d1
      beq      CARRY_BIT0_LONG
      cmp.b  #$1A, d1
      beq      CARRY_BIT0_LONG
      cmp.b  #$2A, d1
      beq      CARRY_BIT0_LONG
      cmp.b  #$3A, d1
330  beq      CARRY_BIT0_LONG
      cmp.b  #$4A, d1
      beq      CARRY_BIT0_LONG
      cmp.b  #$5A, d1
      beq      CARRY_BIT0_LONG
      cmp.b  #$6A, d1
      beq      CARRY_BIT0_LONG
      cmp.b  #$7A, d1
      beq      CARRY_BIT0_LONG
      cmp.b  #$8A, d1
340  beq      CARRY_BIT0_LONG
      cmp.b  #$9A, d1
      beq      CARRY_BIT1_LONG
      HEX2DEZ_G00N_LONG
      subi.l  #$00000001, d0
      cmp.l  #$00000000, d0
      bne     HEX2DEZ_LONG
      rts

CARRY_BIT0_LONG
350  addi.l  #$00000006, d1
      bra.l   HEX2DEZ_G00N_LONG

CARRY_BIT1_LONG
      move.l  d1, d2
      lsr.l  #$00000008, d2
      cmp.b  #$09, d2
      beq      CARRY_BIT2_LONG
      cmp.b  #$19, d2
      beq      CARRY_BIT2_LONG
360  cmp.b  #$29, d2
      beq      CARRY_BIT2_LONG
      cmp.b  #$39, d2

```

```

    beq      CARRY_BIT2_LONG
    cmp.b   # $49, d2
    beq      CARRY_BIT2_LONG
    cmp.b   # $59, d2
    beq      CARRY_BIT2_LONG
    cmp.b   # $69, d2
    beq      CARRY_BIT2_LONG
370  cmp.b   # $79, d2
    beq      CARRY_BIT2_LONG
    cmp.b   # $89, d2
    beq      CARRY_BIT2_LONG
    cmp.b   # $99, d2
    beq      CARRY_BIT2_LONG
    addi.l  # $00000066, d1
    bra.l   HEX2DEZ_GOON_LONG

```

```

CARRY_BIT2_LONG
380  move.l  d1, d2
    lsr.l  # $00000004, d2
    lsr.l  # $00000008, d2
    cmp.b  # $09, d2
    beq    CARRY_BIT3_LONG
    cmp.b  # $19, d2
    beq    CARRY_BIT3_LONG
    cmp.b  # $29, d2
    beq    CARRY_BIT3_LONG
    cmp.b  # $39, d2
390  beq    CARRY_BIT3_LONG
    cmp.b  # $49, d2
    beq    CARRY_BIT3_LONG
    cmp.b  # $59, d2
    beq    CARRY_BIT3_LONG
    cmp.b  # $69, d2
    beq    CARRY_BIT3_LONG
    cmp.b  # $79, d2
    beq    CARRY_BIT3_LONG
    cmp.b  # $89, d2
400  beq    CARRY_BIT3_LONG
    cmp.b  # $99, d2
    beq    CARRY_BIT3_LONG
    addi.l # $00000666, d1
    bra.l  HEX2DEZ_GOON_LONG

```

```

CARRY_BIT3_LONG
    move.l  d1, d2
    lsr.l  # $00000008, d2
    lsr.l  # $00000008, d2
410  cmp.b  # $09, d2
    beq    CARRY_BIT4_LONG
    cmp.b  # $19, d2
    beq    CARRY_BIT4_LONG
    cmp.b  # $29, d2
    beq    CARRY_BIT4_LONG
    cmp.b  # $39, d2
    beq    CARRY_BIT4_LONG
    cmp.b  # $49, d2
    beq    CARRY_BIT4_LONG
420  cmp.b  # $59, d2
    beq    CARRY_BIT4_LONG
    cmp.b  # $69, d2
    beq    CARRY_BIT4_LONG
    cmp.b  # $79, d2
    beq    CARRY_BIT4_LONG
    cmp.b  # $89, d2
    beq    CARRY_BIT4_LONG
    cmp.b  # $99, d2
    beq    CARRY_BIT4_LONG
430  addi.l # $00006666, d1
    bra.l  HEX2DEZ_GOON_LONG

```

```

CARRY_BIT4_LONG
    addi.l  # $00066666, d1
    bra.l   HEX2DEZ_GOON_LONG

```

```
***
*****
```

```
440 *****
***
*** Name....: HEX2BIN
*** Funktion: HEX-Werte in Binaerdarstellung zur Ausgabe am PC wandeln.
*** Register: D0 als Eingabe
***
*** Beispiel: (AF) --> HEX2BIN --> (1010 1111) --> PC
***
HEX2BIN
  btst.b #07,d0
450  bne  bit0_1
     move.b #$30,d4
     bsr.l  SEND_CHB_BYTE
     bra.l  BIT1
bit0_1
  move.b #$31,d4
  bsr.l  SEND_CHB_BYTE
BIT1
  btst.b #06,d0
  bne  bit1_1
460  move.b #$30,d4
     bsr.l  SEND_CHB_BYTE
     bra.l  BIT2
bit1_1
  move.b #$31,d4
  bsr.l  SEND_CHB_BYTE
BIT2
  btst.b #05,d0
  bne  bit2_1
470  move.b #$30,d4
     bsr.l  SEND_CHB_BYTE
     bra.l  BIT3
bit2_1
  move.b #$31,d4
  bsr.l  SEND_CHB_BYTE
BIT3
  btst.b #04,d0
  bne  bit3_1
480  move.b #$30,d4
     bsr.l  SEND_CHB_BYTE
     bra.l  BIT4
bit3_1
  move.b #$31,d4
  bsr.l  SEND_CHB_BYTE
BIT4
  btst.b #03,d0
  bne  bit4_1
490  move.b #$30,d4
     bsr.l  SEND_CHB_BYTE
     bra.l  BIT5
bit4_1
  move.b #$31,d4
  bsr.l  SEND_CHB_BYTE
BIT5
  btst.b #02,d0
  bne  bit5_1
500  move.b #$30,d4
     bsr.l  SEND_CHB_BYTE
     bra.l  BIT6
bit5_1
  move.b #$31,d4
  bsr.l  SEND_CHB_BYTE
BIT6
  btst.b #01,d0
  bne  bit6_1
  move.b #$30,d4
  bsr.l  SEND_CHB_BYTE
  bra.l  BIT7
bit6_1
```

```

    move.b #$31, d4
510  bsr.l  SEND_CHB_BYTE
    BIT7
    btst.b #00, d0
    bne   bit7_1
    move.b #$30, d4
    bsr.l  SEND_CHB_BYTE
    rts
bit7_1
    move.b #$31, d4
    bsr.l  SEND_CHB_BYTE
520  rts
***
*****

```

## B.16 Benötigte Bildschirmausgaben: messages.a

```

*****
***          1.) Startbildschirm mit Name, Datum          ***
***          2.) Meldung fuer Programmende                ***
***          3.) Meldung fuer ungueltigen Interrupt       ***
***          4.) Sonstige Meldungen vers. Routinen        ***
***  Autor:   Tobias Schubert                             ***
***  EMail:   schubert@informatik.uni-freiburg.de         ***
***  Datum:   24.10.1999                                  ***
***  Datei-Name: messages.a                               ***
10 *****

*****
***
***  Name....:  START_MESSAGE
***  Funktion:  Startmeldung, mit Tastendruck zu quittieren.
***  Register:  D4-D7 werden benoetigt fuer zu uebergabende Daten.
***
START_MESSAGE :
20  moveq  #04, d7
    bsr.l  SEND_CR
    moveq  #10, d7
    bsr.l  SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
    moveq  #53, d7
    bsr.l  SEND_UP_LINE        * obere "Begrenzung" eines Rahmens
    moveq  #10, d7
    bsr.l  SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
    move.b #$BA, d4            * = "| "
    bsr.l  SEND_CHB_BYTE
30  moveq  #05, d7
    bsr.l  SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
    move.l #$74654220, d4      * " Bet "
    move.l #$62656972, d5      * " rieb "
    move.l #$73797373, d6      * " ssys "
    move.l #$206D6574, d7      * " tem "
    bsr.l  SEND_CHB_4LONG
    move.l #$72657566, d4      * " fuer "
    move.l #$6E656720, d5      * " gen "
    move.l #$73697465, d6      * " etis "
40  move.l #$20656863, d7      * " che "
    bsr.l  SEND_CHB_4LONG
    move.l #$6F676C41, d4      * " Algo "
    bsr.l  SEND_CHB_1LONG
    move.l #$68746972, d4      * " rith "
    bsr.l  SEND_CHB_1LONG
    move.l #$206E656D, d4      * " men "
    bsr.l  SEND_CHB_1LONG
    moveq  #04, d7
    bsr.l  SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
50  move.b #$BA, d4            * = "| "

```

```

bsr .l SEND_CHB_BYTE
move. b #$0D, d4 * = "CR"
bsr .l SEND_CHB_BYTE
moveq #10, d7
bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
moveq #53, d7
bsr .l SEND_MI_LINE * mittlere "Begrenzung" eines Rahmens
moveq #10, d7
bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
60 move. b #$BA, d4 * = "|"
bsr .l SEND_CHB_BYTE
move. l #$75412020, d4 * " Au"
move. l #$3A726F74, d5 * "tor:"
move. l #$626F5420, d6 * " Tob"
move. l #$20736169, d7 * " ias "
bsr .l SEND_CHB_4LONG
move. l #$75686353, d4 * "Schu"
bsr .l SEND_CHB_1LONG
move. l #$74726562, d4 * " bert "
70 bsr .l SEND_CHB_1LONG
moveq #29, d7
bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
move. b #$BA, d4 * = "|"
bsr .l SEND_CHB_BYTE
move. b #$0d, d4 * = "CR"
bsr .l SEND_CHB_BYTE
moveq #10, d7
bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
move. b #$BA, d4 * = "|"
80 bsr .l SEND_CHB_BYTE
move. l #$6D452020, d4 * " Em"
move. l #$3A6C6961, d5 * " ail:"
move. l #$68637320, d6 * " sch"
move. l #$72656275, d7 * " uber"
bsr .l SEND_CHB_4LONG
move. l #$6E694074, d4 * "t@in"
move. l #$6D726F66, d5 * "form"
move. l #$6B697461, d6 * " atik "
move. l #$696E752E, d7 * ". uni"
90 bsr .l SEND_CHB_4LONG
move. l #$6572662D, d4 * "-fre"
bsr .l SEND_CHB_1LONG
move. l #$72756269, d4 * " ibur "
bsr .l SEND_CHB_1LONG
move. l #$65642E67, d4 * "g. de"
bsr .l SEND_CHB_1LONG
moveq #09, d7
bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
move. b #$BA, d4 * = "|"
100 bsr .l SEND_CHB_BYTE
move. b #$0d, d4 * = "CR"
bsr .l SEND_CHB_BYTE
moveq #10, d7
bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
move. b #$BA, d4 * = "|"
bsr .l SEND_CHB_BYTE
moveq #01, d7
bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
move. l #$74614420, d4 * " Dat"
110 move. l #$203A6D75, d5 * "um: "
move. l #$6F746B4F, d6 * " Okto"
move. l #$20726562, d7 * " ber "
bsr .l SEND_CHB_4LONG
move. l #$39393931, d4 * "1999"
bsr .l SEND_CHB_1LONG
moveq #32, d7
bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
move. b #$BA, d4 * = "|"
bsr .l SEND_CHB_BYTE
move. b #$0d, d4 * = "CR"
120 bsr .l SEND_CHB_BYTE
moveq #10, d7
bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen

```



```

    moveq #53, d7
    bsr .l SEND_LO_LINE      * untere "Begrenzung" eines Rahmens
    bsr .l RECEIVERB_LOOP   * Auf Signal warten
    rts
***
*****
130 *****

***
*** Name....: END_OF_PROGRAM
*** Funktion: Mitteilung, dass das Programm beendet wird.
*** Register: D4-D7 werden benoetigt fuer zu uebergebende Daten.
***
END_OF_PROGRAM
    moveq #04, d7
140   bsr .l SEND_CR
    moveq #10, d7
    bsr .l SEND_SPACE      * d7-viele Leerzeichen
    moveq #32, d7
    bsr .l SEND_UP_LINE    * obere "Begrenzung" eines Rahmens
    moveq #10, d7
    bsr .l SEND_SPACE      * d7-viele Leerzeichen
    move.l #$202020BA, d4   * "| "
    move.l #$20736144, d5   * "Das "
150   move.l #$676F7250, d6   * "Prog"
    move.l #$6D6D6172, d7   * "ramm"
    bsr .l SEND_CHB_4LONG
    move.l #$72697720, d4   * " wir"
    move.l #$65622064, d5   * "d be"
    move.l #$65646E65, d6   * "ende"
    move.l #$20202E74, d7   * ".t. "
    bsr .l SEND_CHB_4LONG
    move.l #$0D20BA20, d4   * "| "
    bsr .l SEND_CHB_1LONG
    moveq #10, d7
160   bsr .l SEND_SPACE      * d7-viele Leerzeichen
    moveq #32, d7
    bsr .l SEND_LO_LINE    * untere "Begrenzung" eines Rahmens
    rts
***
*****

***
170 *** Name....: _uninit_excpt_
*** Funktion: Motorola-Fehler: Ausnahme-Routine nicht definiert.
*** Register: D4-D7 werden benoetigt fuer zu uebergebende Daten.
***
_uninit_excpt_:
    moveq #02, d7
    bsr .l SEND_CR
    moveq #10, d7
    bsr .l SEND_SPACE      * d7-viele Leerzeichen
    moveq #66, d7
180   bsr .l SEND_UP_LINE    * obere "Begrenzung" eines Rahmens
    moveq #10, d7
    bsr .l SEND_SPACE      * d7-viele Leerzeichen
    move.b #$BA, d4        * "=|"
    bsr .l SEND_CHB_BYTE
    moveq #01, d7
    bsr .l SEND_SPACE      * d7-viele Leerzeichen
    move.l #$6F746F4D, d4   * "Moto"
    bsr .l SEND_CHB_1LONG
    move.l #$616C6F72, d4   * "rola"
190   bsr .l SEND_CHB_1LONG
    move.l #$6865462D, d4   * "-Feh"
    bsr .l SEND_CHB_1LONG
    move.l #$3A72656C, d4   * "ler:"
    move.l #$756F5220, d5   * "Rou"
    move.l #$656E6974, d6   * "tine"
    move.l #$63696E20, d7   * "nic"

```

```

    bsr .l SEND_CHB_4LONG
    move.l #$64207468, d4      * "ht d"
    move.l #$6E696665, d5      * "efin"
200  move.l #$74726569, d6      * "iert"
    move.l #$7250202E, d7      * ". Pr"
    bsr .l SEND_CHB_4LONG
    move.l #$6172676F, d4      * "ogra"
    move.l #$77206D6D, d5      * "mm w"
    move.l #$20647269, d6      * "ird "
    move.l #$6E656562, d7      * "been"
    bsr .l SEND_CHB_4LONG
    move.l #$2E746564, d4      * "det."
210  bsr .l SEND_CHB_1LONG
    move.b #$20, d4            * = " "
    bsr .l SEND_CHB_BYTE
    move.b #$BA, d4            * = "| "
    bsr .l SEND_CHB_BYTE
    move.b #$0D, d4            * = "CR"
    bsr .l SEND_CHB_BYTE
    moveq #10, d7
    bsr .l SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
    moveq #66, d7
    bsr .l SEND_LO_LINE        * untere "Begrenzung" eines Rahmens
220  bgnd
***
*****

*****
***
*** Name...: spurious_interrupt
*** Funktion: Motorola-Fehler: Falsches Interrupt-Timing
*** Register: D4-D7 werden benoetigt fuer zu uebergabende Daten.
230 ***
    spurious_interrupt:
    moveq #02, d7
    bsr .l SEND_CR
    moveq #07, d7
    bsr .l SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
    moveq #68, d7
    bsr .l SEND_UP_LINE        * obere "Begrenzung" eines Rahmens
    moveq #07, d7
    bsr .l SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
240  move.b #$BA, d4            * = "| "
    bsr .l SEND_CHB_BYTE
    moveq #01, d7
    bsr .l SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
    move.l #$6F746F4D, d4      * "Moto"
    bsr .l SEND_CHB_1LONG
    move.l #$616C6F72, d4      * "rola"
    bsr .l SEND_CHB_1LONG
    move.l #$6865462D, d4      * "-Feh"
250  bsr .l SEND_CHB_1LONG
    move.l #$3A72656C, d4      * "ler:"
    move.l #$6C614620, d5      * " Fal"
    move.l #$65686373, d6      * "sche"
    move.l #$6E492073, d7      * "s ln"
    bsr .l SEND_CHB_4LONG
    move.l #$72726574, d4      * "terr"
    move.l #$2D747075, d5      * "upt-"
    move.l #$696D6954, d6      * "Timi"
    move.l #$202E676E, d7      * "ng. "
    bsr .l SEND_CHB_4LONG
260  move.l #$676F7250, d4      * "Prog"
    bsr .l SEND_CHB_1LONG
    move.l #$6D6D6172, d4      * "ramm"
    move.l #$72697720, d5      * " wir"
    move.l #$65622064, d6      * "d be"
    move.l #$65646E65, d7      * "ende"
    bsr .l SEND_CHB_4LONG
    move.l #$BA202E74, d4      * "t. | "
    bsr .l SEND_CHB_1LONG
    move.b #$0D, d4            * = "CR"

```

```

270  bsr .l  SEND_CHB_BYTE
      moveq #07, d7
      bsr .l  SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
      moveq #68, d7
      bsr .l  SEND_LO_LINE       * untere "Begrenzung" eines Rahmens
      bgnd
***
*****

280  *****
***
*** Name....: HEX_ERROR
*** Funktion: Mitteilung: "PIC-Programm hat falsches Format"
*** Register: D4-D7 werden benoetigt fuer zu uebergabende Daten.
***
HEX_ERROR
      move.w #2700, sr           * Interrupt-Level = 7, Supervisor Mode
      move.b #01, pic0          * "Neustart"-Signal an die 4 PICs
      move.b #01, pic1
290  move.b #01, pic2
      move.b #01, pic3
      moveq #02, d7
      bsr .l  SEND_CR
      moveq #77, d7
      bsr .l  SEND_UP_LINE      * obere "Begrenzung" eines Rahmens
      move.l #684920BA, d4      * "| lh"
      move.l #44206572, d5      * "re D"
      move.l #69657461, d6      * "atei"
      move.l #74616820, d7      * " hat"
300  bsr .l  SEND_CHB_4LONG
      move.l #63696E20, d4      * " nic"
      move.l #64207468, d5      * "ht d"
      move.l #6B207361, d6      * "as k"
      move.l #6572726F, d7      * "orre"
      bsr .l  SEND_CHB_4LONG
      move.l #2065746B, d4      * "kte "
      move.l #6D726F46, d5      * "Form"
      move.l #202E7461, d6      * "at. "
      move.l #20726544, d7      * "Der "
310  bsr .l  SEND_CHB_4LONG
      move.l #6F746F4D, d4      * "Moto"
      move.l #616C6F72, d5      * "rola"
      move.l #65656220, d6      * " bee"
      move.l #7465646E, d7      * "ndet"
      bsr .l  SEND_CHB_4LONG
      move.l #69657320, d4      * " sei"
      move.l #4120656E, d5      * "ne A"
      move.l #69656272, d6      * "rbei"
      move.l #0DBA2E74, d7      * "t.|"
320  bsr .l  SEND_CHB_4LONG
      moveq #77, d7
      bsr .l  SEND_LO_LINE     * untere "Begrenzung" eines Rahmens
      bgnd
      bra .l  HEX_ERROR
***
*****

330  *****
***
*** Name....: CHKSUM_ERROR
*** Funktion: Mitteilung: "Die Ubertragung war fehlerhaft"
*** Register: D4-D7 werden benoetigt fuer zu uebergabende Daten.
***
CHKSUM_ERROR
      move.w #2700, sr           * Interrupt-Level = 7, Supervisor Mode
      move.b #01, pic0          * "Neustart"-Signal an die 4 PICs
      move.b #01, pic1
      move.b #01, pic2
340  move.b #01, pic3
      moveq #02, d7
      bsr .l  SEND_CR

```

```

moveq #05, d7
bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
moveq #69, d7
bsr .l SEND_UP_LINE * obere "Begrenzung" eines Rahmens
moveq #05, d7
bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
350 move.l #$694420BA, d4 * "| Di"
move.l #$65552065, d5 * "e Ue"
move.l #$74726562, d6 * "bert"
move.l #$75676172, d7 * "ragu"
bsr .l SEND_CHB_4LONG
move.l #$7720676E, d4 * "ng w"
move.l #$66207261, d5 * "ar f"
move.l #$656C6865, d6 * "ehle"
move.l #$66616872, d7 * "rhaf"
bsr .l SEND_CHB_4LONG
move.b #$74, d4 * = "t"
360 bsr .l SEND_CHB_BYTE
move.b #$2E, d4 * = "."
bsr .l SEND_CHB_BYTE
move.b #$20, d4 * = " "
bsr .l SEND_CHB_BYTE
move.l #$20726544, d4 * "Der "
move.l #$6F746F4D, d5 * "Moto"
move.l #$616C6F72, d6 * "rola"
move.l #$65656220, d7 * "bee"
bsr .l SEND_CHB_4LONG
370 move.l #$7465646E, d4 * "ndet"
move.l #$69657320, d5 * "sei"
move.l #$4120656E, d6 * "ne A"
move.l #$69656272, d7 * "rbei"
bsr .l SEND_CHB_4LONG
move.l #$BA202E74, d4 * "t. |"
bsr .l SEND_CHB_1LONG
move.b #$0D, d4 * = "CR"
bsr .l SEND_CHB_BYTE
moveq #05, d7
380 bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
moveq #69, d7
bsr .l SEND_LO_LINE * untere "Begrenzung" eines Rahmens
bgnd
bra .l CHKSUM_ERROR
***
*****

*****
390 ***
*** Name...: GET_PRG_MESSAGE
*** Funktion: Aufforderung zur Datuebertragung
*** Register: D4-D7 zur Datuebertragung
***
GET_PRG_MESSAGE
moveq #04, d7
bsr .l SEND_CR
moveq #10, d7
bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
400 moveq #49, d7
bsr .l SEND_UP_LINE * obere "Begrenzung" eines Rahmens
moveq #10, d7
bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
move.b #$BA, d4 * = "| "
bsr .l SEND_CHB_BYTE
moveq #01, d7
bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
move.l #$74746942, d4 * "Bitt"
410 move.l #$65732065, d5 * "e se"
move.l #$6E65646E, d6 * "nden"
move.l #$65695320, d7 * "Sie"
bsr .l SEND_CHB_4LONG
move.l #$736C6120, d4 * " als"
move.l #$78655420, d5 * " tex"
move.l #$74616474, d6 * "t dat"

```

```

move.l #$49206965, d7      * "ei l"
bsr.l SEND_CHB_4LONG
move.l #$50207268, d4      * "hr P"
move.l #$502D4349, d5      * "IC-P"
420 move.l #$72676F72, d6      * "rogr"
move.l #$206D6D61, d7      * "amm "
bsr.l SEND_CHB_4LONG
move.b #$BA, d4            * = "| "
bsr.l SEND_CHB_BYTE
move.b #$0D, d4            * = "CR"
bsr.l SEND_CHB_BYTE
moveq #10, d7
bsr.l SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
move.b #$BA, d4            * = "| "
430 bsr.l SEND_CHB_BYTE
move.l #$704F2820, d4      * "(Op"
move.l #$6E6F6974, d5      * "tion"
move.l #$464C2220, d6      * "LF"
move.l #$656F6C20, d7      * "loe"
bsr.l SEND_CHB_4LONG
move.l #$65686373, d4      * "sche"
move.l #$6E20226E, d5      * "n" n"
move.l #$74686369, d6      * "icht"
move.l #$746B6120, d7      * "akt"
440 bsr.l SEND_CHB_4LONG
move.l #$65697669, d4      * "ivie"
bsr.l SEND_CHB_1LONG
move.l #$216E6572, d4      * "ren!"
bsr.l SEND_CHB_1LONG
move.l #$20202E29, d4      * "). "
bsr.l SEND_CHB_1LONG
moveq #05, d7
bsr.l SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
move.b #$BA, d4            * = "| "
450 bsr.l SEND_CHB_BYTE
move.b #$0D, d4            * = "CR"
bsr.l SEND_CHB_BYTE
moveq #10, d7
bsr.l SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
moveq #49, d7
bsr.l SEND_LO_LINE        * untere "Begrenzung" eines Rahmens
moveq #02, d7
bsr.l SEND_CR
rts
460 ***
*****

*****
***
*** Name....: HOW_MANY_PRGS_MESS
*** Funktion: "Wollen Sie mehrere Programme (j/n)?"
*** Register: D4-D7 zur Datenuebertragung
***
470 HOW_MANY_PRGS_MESS
moveq #02, d7
bsr.l SEND_CR
moveq #10, d7
bsr.l SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
move.l #$6C6C6F57, d4      * "Woll"
move.l #$53206E65, d5      * "en S"
move.l #$6D206569, d6      * "ie m"
move.l #$65726865, d7      * "ehre"
bsr.l SEND_CHB_4LONG
480 move.l #$50206572, d4      * "re P"
move.l #$72676F72, d5      * "rogr"
move.l #$656D6D61, d6      * "amme"
move.l #$2F6A2820, d7      * "(j/"
bsr.l SEND_CHB_4LONG
move.l #$203F296E, d4      * "n)? "
bsr.l SEND_CHB_1LONG
rts
***

```

```

*****
490
*****
***
*** Name....: PRG_TO_PICx_MESS
*** Funktion: Aufforderung zur Datenuebertragung an PICx
*** Register: D4-D7 zur Datenuebertragung,
***          D2 muss die Nummer von PIC x enthalten
***
PRG_TO_PICx_MESS
500  moveq  #10, d7
      bsr .l  SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
      moveq  #11, d7
      bsr .l  SEND_UP_LINE       * obere "Begrenzung" eines Rahmens
      moveq  #10, d7
      bsr .l  SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
      move. b  #$BA, d4           * = "|"
      bsr .l  SEND_CHB_BYTE
      moveq  #01, d7
      bsr .l  SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
510  move. l  #$50206E61, d4      * "an P"
      bsr .l  SEND_CHB_1LONG
      move. b  #$49, d4           * = "I"
      bsr .l  SEND_CHB_BYTE
      move. b  #$43, d4           * = "C"
      bsr .l  SEND_CHB_BYTE
      move. b  #$20, d4           * = " "
      bsr .l  SEND_CHB_BYTE
      move. b  d2, d4
      addi. b  #$30, d4
520  bsr .l  SEND_CHB_BYTE
      move. b  #$3A, d4           * = ":"
      bsr .l  SEND_CHB_BYTE
      move. b  #$20, d4           * = " "
      bsr .l  SEND_CHB_BYTE
      move. b  #$BA, d4           * = "|"
      bsr .l  SEND_CHB_BYTE
      move. b  #$0D, d4           * = "CR"
      bsr .l  SEND_CHB_BYTE
      moveq  #10, d7
530  bsr .l  SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
      moveq  #11, d7
      bsr .l  SEND_LO_LINE       * untere "Begrenzung" eines Rahmens
      moveq  #02, d7
      bsr .l  SEND_CR
      rts
***
*****

540 *****
***
*** Name....: DATASIZE_MESSG
*** Funktion: Groesse der auszutauschenden Daten abfragen
*** Register: D4-D7 zur Datenuebertragung
***
DATASIZE_MESSG
      moveq  #01, d7
      bsr .l  SEND_CR
      moveq  #10, d7
550  bsr .l  SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
      moveq  #70, d7
      bsr .l  SEND_UP_LINE       * obere "Begrenzung" eines Rahmens
      moveq  #10, d7
      bsr .l  SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
      move. b  #$BA, d4           * = "|"
      bsr .l  SEND_CHB_BYTE
      move. l  #$65472020, d4      * " Ge"
      move. l  #$206E6562, d5      * "ben "
      move. l  #$20656953, d6      * "Sie "
560  move. l  #$20656964, d7      * "die "
      bsr .l  SEND_CHB_4LONG

```

```

move.l  #$65746144, d4      * "Date"
move.l  #$6F72676E, d5      * "ngro"
move.l  #$65737365, d6      * "esse"
move.l  #$777A6220, d7      * "bzw"
bsr .l  SEND_CHB_4LONG
move.l  #$6964202E, d4      * ". di"
move.l  #$68432065, d5      * "e Ch"
move.l  #$6F6D6F72, d6      * "romo"
570 move.l  #$656D6F73, d7      * "some"
bsr .l  SEND_CHB_4LONG
move.l  #$6F72676E, d4      * "ngro"
bsr .l  SEND_CHB_1LONG
move.l  #$65737365, d4      * "esse"
bsr .l  SEND_CHB_1LONG
move.l  #$2E6E6120, d4      * " an."
bsr .l  SEND_CHB_1LONG
moveq   #10, d7
bsr .l  SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
580 move.b  #$BA, d4          * = "|"
bsr .l  SEND_CHB_BYTE
move.b  #$0D, d4           * = "CR"
bsr .l  SEND_CHB_BYTE
moveq   #10, d7
bsr .l  SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
move.b  #$BA, d4          * = "|"
bsr .l  SEND_CHB_BYTE
move.l  #$69442020, d4      * " Di"
bsr .l  SEND_CHB_1LONG
590 move.l  #$20657365, d4      * "ese "
bsr .l  SEND_CHB_1LONG
move.l  #$65747942, d4      * "Byte"
bsr .l  SEND_CHB_1LONG
move.b  #$61, d4
bsr .l  SEND_CHB_BYTE
move.l  #$68617A6E, d4      * "nzah"
bsr .l  SEND_CHB_1LONG
move.l  #$6562206C, d4      * "l be"
move.l  #$6865697A, d5      * "zieh"
600 move.l  #$69732074, d6      * "t si"
move.l  #$61206863, d7      * "ch a"
bsr .l  SEND_CHB_4LONG
move.l  #$64206675, d4      * "uf d"
move.l  #$44206E65, d5      * "en D"
move.l  #$6E657461, d6      * "aten"
move.l  #$74737561, d7      * "aust"
bsr .l  SEND_CHB_4LONG
move.l  #$63737561, d4      * "ausc"
move.l  #$777A2068, d5      * "h zw"
610 move.l  #$68637369, d6      * "isch"
move.l  #$64206E65, d7      * "en d"
bsr .l  SEND_CHB_4LONG
move.l  #$20206E65, d4      * "en "
bsr .l  SEND_CHB_1LONG
moveq   #01, d7
bsr .l  SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
move.b  #$BA, d4          * = "|"
bsr .l  SEND_CHB_BYTE
move.b  #$0D, d4           * = "CR"
620 bsr .l  SEND_CHB_BYTE
moveq   #10, d7
bsr .l  SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
move.b  #$BA, d4          * = "|"
bsr .l  SEND_CHB_BYTE
moveq   #02, d7
bsr .l  SEND_SPACE          * d7-viele Leerzeichen
move.l  #$73434950, d4      * "PICs"
move.l  #$646E7520, d5      * " und"
move.l  #$73756D20, d6      * " mus"
630 move.l  #$6C612073, d7      * "s al"
bsr .l  SEND_CHB_4LONG
move.l  #$62206F73, d4      * "so b"
move.l  #$61206965, d5      * "ei a"
move.l  #$6E656C6C, d6      * "llen"

```

```

move.l  #$70704120, d7      * " App"
bsr .l  SEND_CHB_4LONG
move.l  #$616B696C, d4     * " lika"
move.l  #$6E6F6974, d5     * " tion"
move.l  #$67206E65, d6     * " en g"
640 move.l  #$6369656C, d7     * " leic"
     bsr .l  SEND_CHB_4LONG
     move.l  #$65672068, d4     * " h ge"
     move.l  #$68656177, d5     * " waeh"
     move.l  #$7720746C, d6     * " lt w"
     move.l  #$65647265, d7     * " erde"
     bsr .l  SEND_CHB_4LONG
     move.l  #$20202E6E, d4     * "n. "
     bsr .l  SEND_CHB_1LONG
     move.b  #$BA, d4          * = "| "
650 bsr .l  SEND_CHB_BYTE
     move.b  #$0D, d4          * = "CR"
     bsr .l  SEND_CHB_BYTE
     moveq   #10, d7
     bsr .l  SEND_SPACE       * d7-viele Leerzeichen
     move.b  #$BA, d4          * = "| "
     bsr .l  SEND_CHB_BYTE
     moveq   #02, d7
     bsr .l  SEND_SPACE       * d7-viele Leerzeichen
660 move.l  #$61676E41, d4     * "Anga"
     move.l  #$62206562, d5     * " be b"
     move.l  #$65747469, d6     * " itte"
     move.l  #$206E6920, d7     * " in "
     bsr .l  SEND_CHB_4LONG
     move.l  #$422D3631, d4     * "16-B"
     move.l  #$53207469, d5     * " it S"
     move.l  #$69726863, d6     * " chri"
     move.l  #$6E657474, d7     * " tten"
     bsr .l  SEND_CHB_4LONG
     move.l  #$646E7520, d4     * " und"
670 move.l  #$65726420, d5     * " dre"
     move.l  #$65747369, d6     * " iste"
     move.l  #$67696C6C, d7     * " llig"
     bsr .l  SEND_CHB_4LONG
     move.b  #$2E, d4          * = "."
     bsr .l  SEND_CHB_BYTE
     moveq   #19, d7
     bsr .l  SEND_SPACE       * d7-viele Leerzeichen
     move.b  #$BA, d4          * = "| "
     bsr .l  SEND_CHB_BYTE
680 move.b  #$0D, d4          * = "CR"
     bsr .l  SEND_CHB_BYTE
     moveq   #10, d7
     bsr .l  SEND_SPACE       * d7-viele Leerzeichen
     moveq   #70, d7
     bsr .l  SEND_LO_LINE     * untere "Begrenzung" eines Rahmens
     move.b  #$0D, d4          * = "CR"
     bsr .l  SEND_CHB_BYTE
     moveq   #39, d7
     bsr .l  SEND_SPACE       * d7-viele Leerzeichen
690 rts
***
*****

*****
***
*** Name....: TOPO_INTRO_MESS
*** Funktion: Festlegen der Topologie
*** Register: D4-D7 zur Datuebertragung
700 ***
TOPO_INTRO_MESS
moveq   #04, d7
bsr .l  SEND_CR
moveq   #20, d7
bsr .l  SEND_SPACE       * d7-viele Leerzeichen
moveq   #18, d7
bsr .l  SEND_UP_LINE     * obere "Begrenzung" eines Rahmens

```



```

    moveq    #20, d7
    bsr .l  SEND_SPACE           * d7-viele Leerzeichen
710  move. b  $$BA, d4           * = "| "
    bsr .l  SEND_CHB_BYTE
    moveq    #02, d7
    bsr .l  SEND_SPACE           * d7-viele Leerzeichen
    move. l  $$65746144, d4      * "Date"
    move. l  $$7375616E, d5      * "naus"
    move. l  $$73756174, d6      * "taus"
    move. l  $$20206863, d7      * "ch "
    bsr .l  SEND_CHB_4LONG
    move. b  $$BA, d4           * = "| "
720  bsr .l  SEND_CHB_BYTE
    move. b  $$0D, d4           * = "CR"
    bsr .l  SEND_CHB_BYTE
    moveq    #20, d7
    bsr .l  SEND_SPACE           * d7-viele Leerzeichen
    moveq    #18, d7
    bsr .l  SEND_LO_LINE        * untere "Begrenzung" eines Rahmens
    moveq    #02, d7
    bsr .l  SEND_CR
    rts

```

730 \*\*\*

\*\*\*\*\*

\*\*\*\*\*

\*\*\*

\*\*\* Name....: TOPO\_DATA\_MESS

\*\*\* Funktion: Festlegen der Topologie

\*\*\* Register: D4-D7 zur Datenuebertragung,

\*\*\* D0 enthaelt Datenuebermittelnden PIC (d.h. dessen ID),

740 \*\*\* D1 enthaelt Datenempfangenden PIC

\*\*\*

TOPO\_DATA\_MESS

```

    moveq    #10, d7
    bsr .l  SEND_SPACE           * d7-viele Leerzeichen
    move. l  $$6C6C6F53, d4      * "Soll"
    bsr .l  SEND_CHB_1LONG
    move. l  $$43495020, d4      * " PIC"
    bsr .l  SEND_CHB_1LONG
    move. b  d0, d4
750  addi. b  $$30, d4
    bsr .l  SEND_CHB_BYTE
    move. l  $$74614420, d4      * " Dat"
    bsr .l  SEND_CHB_1LONG
    move. l  $$61206E65, d4      * "en a"
    bsr .l  SEND_CHB_1LONG
    move. l  $$4950206E, d4      * "n Pl"
    bsr .l  SEND_CHB_1LONG
    move. b  $$43, d4           * = "C"
    bsr .l  SEND_CHB_BYTE
760  move. b  d1, d4
    addi. b  $$30, d4
    bsr .l  SEND_CHB_BYTE
    move. l  $$62656720, d4      * " geb"
    move. l  $$28206E65, d5      * "en ("
    move. l  $$296E2F6A, d6      * "j/n)"
    move. l  $$2020203F, d7      * "? "
    bsr .l  SEND_CHB_4LONG
    rts

```

\*\*\*

770 \*\*\*\*\*

\*\*\*\*\*

\*\*\*

\*\*\* Name....: PIC\_START\_MESS

\*\*\* Funktion: Start der PIC-Programme

\*\*\* Register: D4-D7 zur Datenuebertragung

\*\*\*

PIC\_START\_MESS

780 moveq #04, d7

```

bsr .l SEND_CR
moveq #10, d7
bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
moveq #48, d7
bsr .l SEND_UP_LINE * obere "Begrenzung" eines Rahmens
moveq #10, d7
bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
move. b #$BA, d4 * = "|"
bsr .l SEND_CHB_BYTE
790 move. l #$65694420, d4 * " Die"
move. l #$43495020, d5 * " PIC"
move. l #$6F72502D, d6 * "-Pro"
move. l #$7373657A, d7 * "zess"
bsr .l SEND_CHB_4LONG
move. l #$6E65726F, d4 * "oren"
move. l #$61747320, d5 * " sta"
move. l #$6E657472, d6 * "rten"
move. l #$65696420, d7 * " die"
bsr .l SEND_CHB_4LONG
800 move. l #$61624120, d4 * "Aba"
move. l #$69656272, d5 * "rbei"
move. l #$676E7574, d6 * "tung"
move. l #$202E2E2E, d7 * "... "
bsr .l SEND_CHB_4LONG
move. b #$BA, d4 * = "|"
bsr .l SEND_CHB_BYTE
move. b #$0D, d4 * = "CR"
bsr .l SEND_CHB_BYTE
moveq #10, d7
bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
moveq #48, d7
bsr .l SEND_LO_LINE * untere "Begrenzung" eines Rahmens
rts

```

\*\*\*

\*\*\*\*\*

\*\*\*\*\*

\*\*\*

```

820 *** Name....: RESTART_MESS
*** Funktion: "Moechten Sie einen Neustart (j/n)?"
*** Register: D4-D7 zur Datenuebertragung
***

```

RESTART\_MESS

```

moveq #02, d7
bsr .l SEND_CR
moveq #10, d7
bsr .l SEND_SPACE * d7-viele Leerzeichen
move. l #$63656F4D, d4 * "Moec"
830 move. l #$6E657468, d5 * "hten"
move. l #$65695320, d6 * " Sie"
move. l #$6E696520, d7 * " ein"
bsr .l SEND_CHB_4LONG
move. l #$4E206E65, d4 * "en N"
move. l #$74737565, d5 * "eust"
move. l #$20747261, d6 * "art "
move. l #$6E2F6A28, d7 * "(j/n"
bsr .l SEND_CHB_4LONG
move. l #$20203F29, d4 * ")? "
840 bsr .l SEND_CHB_1LONG
bsr .l RECEIVERB_LOOP * Auf Signal warten
rts

```

\*\*\*

\*\*\*\*\*

\*\*\*\*\*

\*\*\*

```

*** Name....: SHOW_RES_INTRO
850 *** Funktion: "Ergebnis von PICx"
*** Register: D4 - D7
***

```

SHOW\_RES\_INTRO

```

    moveq #02, d7                * = "CR"
    bsr .l SEND_CR
    moveq #10, d7
    bsr .l SEND_SPACE
    moveq #65, d7
    bsr .l SEND_UP_LINE
860  moveq #10, d7
    bsr .l SEND_SPACE
    move.l #$724520BA, d4        * "| Er"
    move.l #$6E626567, d5        * "geb"
    move.l #$76207369, d6        * "is v"
    move.l #$50206E6F, d7        * "on P"
    bsr .l SEND_CHB_4LONG
    move.b #$49, d4              * "I"
    bsr .l SEND_CHB_BYTE
    move.b #$43, d4              * "C"
870  bsr .l SEND_CHB_BYTE
    move.b #$20, d4              * " "
    bsr .l SEND_CHB_BYTE
    rts
***
*****

***
*****

880 *** Name....: SHOW_NR_GEN
    *** Funktion: "Anzahl an Generationen"
    *** Register: D4 - D7
    ***
    SHOW_NR_GEN
    moveq #10, d7
    bsr .l SEND_SPACE
    move.l #$412020BA, d4        * "| A"
    move.l #$68617A6E, d5        * "nzah"
    move.l #$6E61206C, d6        * "l an"
890  move.l #$6E654720, d7        * "Gen"
    bsr .l SEND_CHB_4LONG
    move.l #$74617265, d4        * "erat"
    move.l #$656E6F69, d5        * "ione"
    move.l #$2020206E, d6        * "n "
    move.l #$20202020, d7        * " "
    bsr .l SEND_CHB_4LONG
    move.b #$10, d7
    bsr .l SEND_SPACE
    move.b #$3A, d4              * ": "
900  bsr .l SEND_CHB_BYTE
    move.b #$03, d7
    bsr .l SEND_SPACE
    rts
***
*****

***
*****

910 *** Name....: SHOW_NR_CHILDS
    *** Funktion: "Anzahl Nachkommen pro Generation"
    *** Register: D4 - D7
    ***
    SHOW_NR_CHILDS
    moveq #10, d7
    bsr .l SEND_SPACE
    move.b #$BA, d4              * = "| "
    bsr .l SEND_CHB_BYTE
    moveq #02, d7
920  bsr .l SEND_SPACE
    move.l #$617A6E41, d4        * "Anza"
    bsr .l SEND_CHB_1LONG
    move.l #$4E206C68, d4        * "hl N"
    bsr .l SEND_CHB_1LONG
    move.l #$6B686361, d4        * "achk"
    bsr .l SEND_CHB_1LONG

```

```

    move.l  #656D6D6F, d4          * "omme"
    move.l  #7270206E, d5          * "n pr"
    move.l  #6547206F, d6          * "o Ge"
930  move.l  #6172656E, d7          * "nera"
    bsr.l   SEND_CHB_4LONG
    move.l  #6E6F6974, d4          * "tion"
    bsr.l   SEND_CHB_1LONG
    move.b  #0D, d7
    bsr.l   SEND_SPACE
    move.b  #3A, d4
    bsr.l   SEND_CHB_BYTE
    move.b  #03, d7
    bsr.l   SEND_SPACE
940  move.b  #30, d4                * "0"
    bsr.l   SEND_CHB_BYTE
    rts
***
*****

***
*** Name....: SHOW_POPSIZE
950 *** Funktion: "Groesse der Population"
*** Register: D4 - D7
***
SHOW_POPSIZE
    moveq   #10, d7
    bsr.l   SEND_SPACE
    move.b  #BA, d4                * = "| "
    bsr.l   SEND_CHB_BYTE
    moveq   #02, d7
    bsr.l   SEND_SPACE
960  move.l  #656F7247, d4          * "Groe"
    bsr.l   SEND_CHB_1LONG
    move.l  #20657373, d4          * "sse "
    bsr.l   SEND_CHB_1LONG
    move.l  #20726564, d4          * "der "
    bsr.l   SEND_CHB_1LONG
    move.l  #75706F50, d4          * "Popu"
    move.l  #6974616C, d5          * "lati"
    move.l  #20206E6F, d6          * "on "
    move.l  #20202020, d7          * " "
970  bsr.l   SEND_CHB_4LONG
    move.b  #11, d7
    bsr.l   SEND_SPACE
    move.b  #3A, d4
    bsr.l   SEND_CHB_BYTE
    move.b  #03, d7
    bsr.l   SEND_SPACE
    move.b  #30, d4                * "0"
    bsr.l   SEND_CHB_BYTE
    rts
980 ***
*****

***
*** Name....: SHOW_CHROMOSIZE
*** Funktion: "Groesse der Chromosome"
*** Register: D4 - D7
***
990 SHOW_CHROMOSIZE
    moveq   #10, d7
    bsr.l   SEND_SPACE
    move.b  #BA, d4                * = "| "
    bsr.l   SEND_CHB_BYTE
    moveq   #02, d7
    bsr.l   SEND_SPACE
    move.l  #656F7247, d4          * "Groe"
    bsr.l   SEND_CHB_1LONG
    move.l  #20657373, d4          * "sse "

```

```

1000  bsr .l  SEND_CHB_1LONG
      move.l  #$20726564 ,d4          * "der "
      bsr .l  SEND_CHB_1LONG
      move.l  #$6F726843 ,d4          * "Chro"
      move.l  #$6F736F6D ,d5          * "moso"
      move.l  #$2020656D ,d6          * "me "
      move.l  #$20202020 ,d7          * " "
      bsr .l  SEND_CHB_4LONG
      move.b  #$11 ,d7
1010  bsr .l  SEND_SPACE
      move.b  #$3A ,d4
      bsr .l  SEND_CHB_BYTE
      move.b  #$03 ,d7
      bsr .l  SEND_SPACE
      move.b  #$30 ,d4          * "0"
      bsr .l  SEND_CHB_BYTE
      rts
***
*****

1020  *****
      ***
      *** Name....: SHOW_FITNESS
      *** Funktion : "Fitness des besten Chromosomes"
      *** Register : D4 - D7
      ***
      SHOW_FITNESS
      moveq  #10 ,d7
      bsr .l  SEND_SPACE
1030  move.b  #$BA ,d4          * = "|"
      bsr .l  SEND_CHB_BYTE
      moveq  #02 ,d7
      bsr .l  SEND_SPACE
      move.l  #$6E746946 ,d4          * "Fitn"
      bsr .l  SEND_CHB_1LONG
      move.l  #$20737365 ,d4          * "ess "
      bsr .l  SEND_CHB_1LONG
      move.l  #$20736564 ,d4          * "des "
      bsr .l  SEND_CHB_1LONG
1040  move.l  #$74736562 ,d4          * "best"
      move.l  #$43206E65 ,d5          * "en C"
      move.l  #$6D6F7268 ,d6          * "hrom"
      move.l  #$6D6F736F ,d7          * "osom"
      bsr .l  SEND_CHB_4LONG
      move.l  #$20202073 ,d4          * "s "
      bsr .l  SEND_CHB_1LONG
      move.b  #$0D ,d7
      bsr .l  SEND_SPACE
      move.b  #$3A ,d4
1050  bsr .l  SEND_CHB_BYTE
      move.b  #$03 ,d7
      bsr .l  SEND_SPACE
      move.b  #$30 ,d4          * "0"
      bsr .l  SEND_CHB_BYTE
      rts
***
*****

1060  *****
      ***
      *** Name....: SHOW_BEST_RES
      *** Funktion : "Beste Loesung"
      *** Register : D4 - D7
      ***
      SHOW_BEST_RES
      moveq  #10 ,d7
      bsr .l  SEND_SPACE
      move.b  #$BA ,d4          * = "|"
1070  bsr .l  SEND_CHB_BYTE
      moveq  #02 ,d7
      bsr .l  SEND_SPACE

```

```

    move.l #$74736542,d4          * "Best"
    bsr.l  SEND_CHB_1LONG
    move.l #$6F4C2065,d4          * "e Lo"
    bsr.l  SEND_CHB_1LONG
    move.l #$6E757365,d4          * "esun"
    bsr.l  SEND_CHB_1LONG
    move.l #$20203A67,d4          * "g: "
1080  bsr.l  SEND_CHB_1LONG
    rts
***
*****

*****
***
*** Name....: LONG_NO_DATA_MESSG
*** Funktion: "Ausfuhrliche" Anzeige der uebermittelten
1090 *** Daten eines PICs, der keine neuen Daten erhaelt.
*** Register: D4-D7 zur Datenuebertragung,
*** A5 um ChromosomenAdresse anzugeben,
*** D1 als Identitaet der PICs (0=PIC0, 1=PIC1, ...),
*** D2 speichert Fitness-Wert des aktuellen Chromosomes.
*** D3 speichert momentane Generation
***
LONG_NO_DATA_MESSG
    moveq  #02,d7
    bsr.l  SEND_CR                * d7-viele "CR"
1100  moveq  #10,d7
    bsr.l  SEND_SPACE            * d7-viele Leerzeichen
    moveq  #25,d7
    bsr.l  SEND_UP_LINE          * obere "Begrenzung" eines Rahmens
    moveq  #10,d7
    bsr.l  SEND_SPACE            * d7-viele Leerzeichen
    move.l  #$202020BA,d4        * "| "
    bsr.l  SEND_CHB_1LONG
    move.l  #$20434950,d4        * "PIC "
1110  bsr.l  SEND_CHB_1LONG
    move.b  d1,d4
    addi.b  #$30,d4
    bsr.l  SEND_CHB_BYTE
    move.l  #$44202D20,d4        * " - D"
    bsr.l  SEND_CHB_1LONG
    move.l  #$6E657461,d4        * "aten"
    bsr.l  SEND_CHB_1LONG
    move.b  #$3A,d4              * = ":"
    bsr.l  SEND_CHB_BYTE
    moveq  #08,d7
1120  bsr.l  SEND_SPACE            * d7-viele Leerzeichen
    move.b  #$BA,d4              * = "| "
    bsr.l  SEND_CHB_BYTE
    move.b  #$0D,d4              * = "CR"
    bsr.l  SEND_CHB_BYTE
    moveq  #10,d7
    bsr.l  SEND_SPACE            * d7-viele Leerzeichen
    moveq  #25,d7
    bsr.l  SEND_MI_LINE          * mittlere "Begrenzung" eines Rahmens
1130  moveq  #10,d7
    bsr.l  SEND_SPACE            * d7-viele Leerzeichen
    move.l  #$202020BA,d4        * "| "
    bsr.l  SEND_CHB_1LONG
    move.l  #$6E746946,d4        * "Fitn"
    bsr.l  SEND_CHB_1LONG
    move.l  #$3A737365,d4        * "ess:"
    bsr.l  SEND_CHB_1LONG
    moveq  #05,d7
    bsr.l  SEND_SPACE            * d7-viele Leerzeichen
1140  moveq  #00,d0
    move.w  #$FFFF,d0
    sub.w  d2,d0                  * D2 speichert Fitness-Wert
    moveq  #00,d1
    moveq  #00,d2

```

```

    bsr .1  HEX2DEZ
    bsr .1  DECODE_DEZ

    moveq   #04, d7
1150  bsr .1  SEND_SPACE
    move. b  #$BA, d4          * = "|"
    bsr .1  SEND_CHB_BYTE
    move. b  #$0D, d4         * = "CR"
    bsr .1  SEND_CHB_BYTE

    moveq   #10, d7
    bsr .1  SEND_SPACE
    move. l  #$202020BA, d4    * "| "
    move. l  #$656E6547, d5    * "Gene"
1160  move. l  #$69746172, d6    * "rati"
    move. l  #$203A6E6F, d7    * "on: "
    bsr .1  SEND_CHB_4LONG
    move. l  d3, d0            * D2 speichert Generationen-Wert
    moveq   #00, d1
    moveq   #00, d2
    bsr .1  HEX2DEZ_LONG
    bsr .1  DECODE_DEZ_LONG
    moveq   #04, d7
    bsr .1  SEND_SPACE
1170  move. b  #$BA, d4          * = "|"
    bsr .1  SEND_CHB_BYTE
    move. b  #$0D, d4         * = "CR"
    bsr .1  SEND_CHB_BYTE

    moveq   #10, d7
    bsr .1  SEND_SPACE
    moveq   #25, d7
    bsr .1  SEND_LO_LINE      * "untere" Begrenzungslinie
    rts
1180 ***
*****

*****
***
*** Name....: LONG_DATA_MESSG
*** Funktion: "Ausfuhrliche" Anzeige der uebermittelten
***           Daten eines PICs, der neue Daten erhaelt.
*** Register: D4-D7 zur Datenuebertragung,
1190 ***           A6 um ChromosomenAdresse anzugeben,
***           D3 speichert Fitness-Wert des aktuellen Chromosomes,
***           "receiver_pic" gibt datenempfangenden PIC an,
***           "transmitter_pic" gibt datenuebermittelnden PIC an.
***
LONG_DATA_MESSG
    moveq   #10, d7
    bsr .1  SEND_SPACE        * d7-viele Leerzeichen
    moveq   #25, d7
    bsr .1  SEND_UP_LINE      * obere "Begrenzung" eines Rahmens
1200  moveq   #10, d7
    bsr .1  SEND_SPACE        * d7-viele Leerzeichen
    move. l  #$202020BA, d4    * "| "
    bsr .1  SEND_CHB_1LONG
    move. l  #$20434950, d4    * "PIC "
    bsr .1  SEND_CHB_1LONG
    move. b  transmitter_pic, d4
    addi. b  #$30, d4
    bsr .1  SEND_CHB_BYTE
    move. l  #$203E2D20, d4    * " -> "
1210  bsr .1  SEND_CHB_1LONG
    move. l  #$20434950, d4    * "PIC "
    bsr .1  SEND_CHB_1LONG
    move. b  receiver_pic, d4
    addi. b  #$30, d4
    bsr .1  SEND_CHB_BYTE
    move. b  #$3A, d4          * = ":"
    bsr .1  SEND_CHB_BYTE
    moveq   #07, d7

```

```

1220   bsr .l   SEND_SPACE           * d7-viele Leerzeichen
      move.b #$BA, d4             * = "| "
      bsr .l   SEND_CHB_BYTE      *
      move.b  #$0D, d4           * = "CR"
      bsr .l   SEND_CHB_BYTE      *
      moveq   #10, d7
      bsr .l   SEND_SPACE           * d7-viele Leerzeichen
      moveq   #25, d7
      bsr .l   SEND_MI_LINE       * mittlere "Begrenzung" eines Rahmens

1230   moveq   #10, d7
      bsr .l   SEND_SPACE           * d7-viele Leerzeichen
      move.l  #$202020BA, d4       * "| "
      bsr .l   SEND_CHB_1LONG     *
      move.l  #$6E746946, d4       * "Fitn"
      bsr .l   SEND_CHB_1LONG     *
      move.l  #$3A737365, d4       * "ess:"
      bsr .l   SEND_CHB_1LONG     *
      moveq   #02, d7
      bsr .l   SEND_SPACE           * d7-viele Leerzeichen

1240   moveq   #00, d0
      move.w  #$FFFF, d0
      sub.w   d3, d0               * D3 speichert Fitness-Wert
      moveq   #00, d1
      moveq   #00, d2
      bsr .l   HEX2DEZ
      bsr .l   DECODE_DEZ

      moveq   #07, d7
      bsr .l   SEND_SPACE           *
1250   move.b  #$BA, d4             * = "| "
      bsr .l   SEND_CHB_BYTE      *
      move.b  #$0D, d4           * = "CR"
      bsr .l   SEND_CHB_BYTE      *
      moveq   #10, d7
      bsr .l   SEND_SPACE           *
      moveq   #25, d7
      bsr .l   SEND_LO_LINE       * "untere" Begrenzungslinie
      rts
***
1260 *****

```

## B.17 Auswertung der PIC17C43-Interrupts: irq.a

```

*****
***      Bearbeiten der eingehenden Interrupts      ***
***  Autor:      Tobias Schubert                      ***
***  EMail:     schubert@informatik.uni-freiburg.de  ***
***  Datum:     10.09.1999                          ***
***  Datei-Name: irq.a                               ***
*****

*****
10 ***      Definition: "Mode"-Register des MC68340      ***
***      -----
***
***      Wert:           Bedeutung:
***      -----
***      0000 0000 = 000   Warten auf Speichertest PIC0
***      0000 0001 = 001   Warten auf Speichertest PIC1
***      0000 0010 = 002   Warten auf Speichertest PIC2
***      0000 0011 = 003   Warten auf Speichertest PIC3
20 ***      0000 0100 = 004   Verteilen der PIC-Programme
***      0000 0101 = 005   Grundmodus: Chromosome verteilen
***      0000 1010 = 010   Anfrage von PIC0: Empfang d. Daten
***

```



```

***      0000 1011 = 011          Anfrage von PIC1: Empfang d. Daten   ***
***      0000 1100 = 012          Anfrage von PIC2: Empfang d. Daten   ***
***      0000 1101 = 013          Anfrage von PIC3: Empfang d. Daten   ***
***
*****
*****
30 ***
*** Name.....: picx_interrupt
*** Funktion: Bearbeiten der eingehenden Interrupts gemass Motorola-Modus
*** Register: D0 - D3 zur Weitergabe eingehender Daten
***
picx_interrupt
  move.w  #$2400, sr          * Interrupt Level = 4, Supervisor Mode

  cmp.b  #$00, mode          * Empfang der Speichertestergebnisse
  beq    READ_SRAM_MESSAGE

40  cmp.b  #$01, mode
  beq    READ_SRAM_MESSAGE
  cmp.b  #$02, mode
  beq    READ_SRAM_MESSAGE
  cmp.b  #$03, mode
  beq    READ_SRAM_MESSAGE

  cmp.b  #$04, mode          * PIC-Programme verschicken
  beq    SEND_PRG_INTERRUPT

50  cmp.b  #$05, mode          * "Normal"-Modus
  beq    COMMUNICATION

  cmp.b  #$0A, mode
  beq    PICO_DATA_CHANGE    * Daten an/von PIC0
  cmp.b  #$0B, mode
  beq    PIC1_DATA_CHANGE    * Daten an/von PIC1
  cmp.b  #$0C, mode
  beq    PIC2_DATA_CHANGE    * Daten an/von PIC2
  cmp.b  #$0D, mode
60  beq    PIC3_DATA_CHANGE    * Daten an/von PIC3
  rte

*** Empfang von Speichertestergebnis von PIC0 ... PIC3
READ_SRAM_MESSAGE
  move.b  pic0, d0
  move.b  pic1, d1
  move.b  pic2, d2
  move.b  pic3, d3
70  addi.b #01, mode
  rte

*** an die PICs Programme verschicken, diese antworten mit $01
SEND_PRG_INTERRUPT
  move.b  pic0, d0
  move.b  pic1, d1
  move.b  pic2, d2
  move.b  pic3, d3
80  rte

*** Aus dem "Normal"-Modus heraus Steuersignale empfangen
COMMUNICATION
  move.b  pic0, control0
  move.b  pic1, control1
  move.b  pic2, control2
  move.b  pic3, control3
  moveq   #00, d3
90  move.b #$01, d3          * Als Bestaetigung beim Motorola
  rte

*** Motorola tauscht Daten mit PIC0 aus
PICO_DATA_CHANGE

```

```

    move.b pic0,d0          * 1 Byte Daten
    move.b #$01,d3        * Als Bestaetigung beim Motorola
    rte

100 *** Motorola tauscht Daten mit PIC1 aus
    PIC1_DATA_CHANGE
    move.b pic1,d0          * 1 Byte Daten
    move.b #$01,d3        * Als Bestaetigung beim Motorola
    rte

    *** Motorola tauscht Daten mit PIC2 aus
    PIC2_DATA_CHANGE
110  move.b pic2,d0          * 1 Byte Daten
    move.b #$01,d3        * Als Bestaetigung beim Motorola
    rte

    *** Motorola tauscht Daten mit PIC3 aus
    PIC3_DATA_CHANGE
    move.b pic3,d0          * 1 Byte Daten
    move.b #$01,d3        * Als Bestaetigung beim Motorola
    rte
120 ***
    *****

```

## B.18 Datenaustausch zwischen den Prozessoren: change.a

```

    *****
    ***          Datenaustausch zwischen den PICs          ***
    *** Autor:    Tobias Schubert                          ***
    *** EMail:    schubert@informatik.uni-freiburg.de     ***
    *** Datum:    24.10.1999                              ***
    *** Datei-Name: change.a                              ***
    *****

10 *****
    ***
    *** Name....: CHANGE_RESULTS_PIC0
    *** Funktion: Daten von/an PIC0.
    *** Register: A5/A6 als Startadresse fuer Chromosome,
    ***           D0 - D7 als Datenregister.
    ***
    CHANGE_RESULTS_PIC0
    moveq #00,d2          * Chromosomengroesse in D2 speichern
    move.b chr_sizeH,d2
20  lsl.l  #$08,d2
    add.b chr_sizeL,d2
    move.l a0,a5          * a0 = Zeiger auf PIC0-Datenzellen

    GET_CHROMO_PIC0
    moveq #00,d3
    move.b #$00,pic0      * PIC0 zum Datensenden auffordern
    CHANGE_PIC0_RESULT_LOOP1
    cmp.l  #$00,d3        * D3 = 01 zeigt IRQ von PIC0 an
    beq   CHANGE_PIC0_RESULT_LOOP1
30  move.b d0,(a5)+      * D0 = Daten von PIC0
    subi.l #$08,d2        * Chromo-Zaehler um 8 Bit dekrementieren
    cmp.l  #$00,d2
    bne   GET_CHROMO_PIC0

    moveq #00,d3
    move.b #$00,pic0
    CHANGE_PIC0_RESULT_LOOP2
    cmp.l  #$00,d3

```

```

    beq    CHANGE_PICO_RESULT_LOOP2
40  move.b d0,fitness0_hi      * Fitness des Chromosomes (High Byte)

    moveq #00,d3
    move.b #$00,pic0
CHANGE_PICO_RESULT_LOOP3
    cmp.l  #$00,d3
    beq    CHANGE_PICO_RESULT_LOOP3
    move.b d0,fitness0_lo    * Fitness des Chromosomes (Low Byte)

    moveq #00,d3
50  move.b #$00,pic0
CHANGE_PICO_GEN_LOOP0
    cmp.l  #00,d3
    beq    CHANGE_PICO_GEN_LOOP0
    move.b d0,gen0_hi      * D0 = Anzahl Generationen (High Byte)

    moveq #00,d3
    move.b #$00,pic0
CHANGE_PICO_GEN_LOOP1
    cmp.l  #00,d3
60  beq    CHANGE_PICO_GEN_LOOP1
    move.b d0,gen0_mi      * D0 = Anzahl Generationen (Middle Byte)

    moveq #00,d3
    move.b #$00,pic0
CHANGE_PICO_GEN_LOOP2
    cmp.l  #00,d3
    beq    CHANGE_PICO_GEN_LOOP2
    move.b d0,gen0_lo      * D0 = Anzahl Generationen (Low Byte)

70  move.b topo1,d7          * PICO-Topologie anhand von topo1/2/3
    btst.b #$00,d7          * feststellen (vgl. "def.h")
    bne    NEW_DATA_FOR_PICO
    move.b topo2,d7
    btst.b #$00,d7
    bne    NEW_DATA_FOR_PICO
    move.b topo3,d7
    btst.b #$00,d7
    bne    NEW_DATA_FOR_PICO

80  move.l a0,a5            * Startadresse des empfangenen Chromosomes
    moveq #00,d3            * D3 speichert Generationen-Anzahl
    moveq #00,d2            * D2 speichert Fitness-Wert
    moveq #00,d1
    move.b fitness0_hi,d2
    lsl.l #08,d2
    move.l d2,d1
    moveq #00,d2
    move.b fitness0_lo,d2
    add.l d1,d2
90  moveq #00,d0
    move.b gen0_hi,d0        * Anzahl Generationen
    lsl.l #08,d0            * ins High Byte "shiften"
    move.b gen0_mi,d0
    lsl.l #08,d0            * ins High Byte "shiften"
    move.b gen0_lo,d0
    move.l d0,d3
    move.b #$00,d1          * PIC-Identitaet (PIC0 = 00, PIC1 = 01 ...)
    bsr.l LONG_NO_DATA_MESSG

100 moveq #00,d3            * PLD-Latch zuruecksetzen
    move.b #$00,pic0
CLEAR_PICO_LATCH
    cmp.l  #00,d3
    beq    CLEAR_PICO_LATCH
    move.b #$05,mode
    rts

NEW_DATA_FOR_PICO
110 move.l a0,a5            * Startadresse des empfangenen Chromosomes
    moveq #00,d3            * D3 speichert Generationen-Anzahl

```

```

    moveq #00,d2          * D2 speichert Fitness-Wert
    moveq #00,d1
    move.b fitness0_hi,d2
    lsl.l #08,d2
    move.l d2,d1
    moveq #00,d2
    move.b fitness0_lo,d2
    add.l d1,d2
120  moveq #00,d0
    move.b gen0_hi,d0     * Anzahl Generationen
    lsl.l #08,d0         * ins High Byte "shiften"
    move.b gen0_mi,d0
    lsl.l #08,d0         * ins High Byte "shiften"
    move.b gen0_lo,d0
    move.l d0,d3
    move.b #$00,d1       * PIC-Identitaet (PIC0 = 00, PIC1 = 01 ...)
    bsr.l LONG_NO_DATA_MESSG

130  moveq #00,d3
    move.b #$01,pic0
FITNESS_PIC0_LOOP1
    cmp.l #00,d3
    beq  FITNESS_PIC0_LOOP1

    moveq #00,d1         * Fitness-Werte speichern: PIC0 in D0,
    moveq #00,d2         * PIC1 in D1, PIC2 in D2, ...
    moveq #00,d3         * A5 = Adresse des besten Chromosomes
    moveq #00,d5         * D5 = beste Fitness
140  move.b fitness1_hi,d1
    lsl.w #$08,d1
    add.b fitness1_lo,d1
    move.b fitness2_hi,d2
    lsl.w #$08,d2
    add.b fitness2_lo,d2
    move.b fitness3_hi,d3
    lsl.w #$08,d3
    add.b fitness3_lo,d3

150  move.b topo1,d7     * TOPO1 testen:
    btst.b #$00,d7      * Bit0=1 -> PIC0 erhaelt Daten von PIC1
    beq  HIGH_PART_FITNESS02
    move.w d1,d5
    move.l a1,a5
    move.l a1,a6         * A6 = Startadresse zur Bildschirmausgabe
    move.b #$01,transmitter_pic * Gibt dateneuergebenden PIC an
    move.b fitness1_hi,trans_fit_hi
    move.b fitness1_lo,trans_fit_lo

160 HIGH_PART_FITNESS02
    move.b topo2,d7     * TOPO2 testen:
    btst.b #$00,d7      * Bit0=1 -> PIC0 erhaelt Daten von PIC2
    beq  HIGH_PART_FITNESS03
    cmp.l d5,d2
    blt  HIGH_PART_FITNESS03
    move.w d2,d5
    move.l a2,a5
    move.l a2,a6         * A6 = Startadresse zur Bildschirmausgabe
    move.b #$02,transmitter_pic * Gibt dateneuergebenden PIC an
170  move.b fitness2_hi,trans_fit_hi
    move.b fitness2_lo,trans_fit_lo

HIGH_PART_FITNESS03
    move.b topo3,d7     * TOPO3 testen:
    btst.b #$00,d7      * Bit0=1 -> PIC0 erhaelt Daten von PIC3
    beq  HIGH_PART_FITNESS00
    cmp.l d5,d3
    blt  HIGH_PART_FITNESS00
    move.w d3,d5
180  move.l a3,a5
    move.l a3,a6         * A6 = Startadresse zur Bildschirmausgabe
    move.b #$03,transmitter_pic * Gibt dateneuergebenden PIC an
    move.b fitness3_hi,trans_fit_hi
    move.b fitness3_lo,trans_fit_lo

```

```

HIGH_PART_FITNESS00
    moveq #00,d3
    move.w d5,d3
    lsr.w #08,d5
190  move.b d5,pic0      * High Part der besten Fitness uebergeben
    move.w d3,d5
    moveq #00,d3
FITNESS_PIC0_LOOP2
    cmp.l #00,d3
    beq   FITNESS_PIC0_LOOP2

    move.b d5,pic0      * Low Part der besten Fitness uebergeben

    move.b chr_sizeH,d1      * Chromosomengroesse festlegen
200  lsl.w #08,d1
    add.b chr_sizeL,d1

SEND_NEW_CHROMO0
    moveq #00,d0
    moveq #00,d3
SEND_NEW_CHROMO_LOOP0
    cmp.l #00,d3
    beq   SEND_NEW_CHROMO_LOOP0

210  move.b (a5)+,d0
    move.b d0,pic0      * 8 Bit des besten Chromosomes weitergeben

    subi.w #08,d1
    cmp.w #0000,d1
    bne   SEND_NEW_CHROMO0

    move.b #00,receiver_pic      * PIC-Identitaet (PIC0 = 00, PIC1 = 01 ...)
    moveq #00,d3      * D3 speichert Fitness-Wert
    moveq #00,d1
220  move.b trans_fit_hi,d3      * Fitness-Wert des ausgewaehlten Chromosomes
    lsl.l #08,d3
    move.l d3,d1
    moveq #00,d3
    move.b trans_fit_lo,d3
    add.l d1,d3
    bsr.l LONG_DATA_MESSG
    rts
***
*****
230 *****
***
*** Name....: CHANGE_RESULTS_PIC1
*** Funktion: Daten von/an PIC1.
*** Register: A5/A6 als Startadresse fuer Chromosome,
***          D0 - D7 als Datenregister.
***
CHANGE_RESULTS_PIC1
240  moveq #00,d2      * Chromosomengroesse in D2 speichern
    move.b chr_sizeH,d2
    lsl.l #08,d2
    add.b chr_sizeL,d2
    move.l a1,a5      * a1 = Zeiger auf PIC1-Datenzellen

GET_CHROMO_PIC1
    moveq #00,d3
    move.b #00,pic1      * PIC1 zum Datensenden auffordern
CHANGE_PIC1_RESULT_LOOP1
250  cmp.l #00,d3      * D3 = 01 zeigt IRQ von PIC1 an
    beq   CHANGE_PIC1_RESULT_LOOP1
    move.b d0,(a5)+      * D0 = Daten von PIC1
    subi.l #08,d2      * Chromo-Zaehler um 8 Bit dekrementieren
    cmp.l #00,d2
    bne   GET_CHROMO_PIC1

    moveq #00,d3

```

```

    move.b #$00,pic1
CHANGE_PIC1_RESULT_LOOP2
260  cmp.l  #$00,d3
    beq   CHANGE_PIC1_RESULT_LOOP2
    move.b d0,fitness1_hi      * Fitness des Chromosomes (High Byte)

    moveq  #00,d3
    move.b #$00,pic1
CHANGE_PIC1_RESULT_LOOP3
    cmp.l  #$00,d3
    beq   CHANGE_PIC1_RESULT_LOOP3
    move.b d0,fitness1_lo      * Fitness des Chromosomes (Low Byte)
270

    moveq  #00,d3
    move.b #$00,pic1
CHANGE_PIC1_GEN_LOOP0
    cmp.l  #00,d3
    beq   CHANGE_PIC1_GEN_LOOP0
    move.b d0,gen1_hi          * D0 = Anzahl Generationen (High Byte)

    moveq  #00,d3
    move.b #$00,pic1
280 CHANGE_PIC1_GEN_LOOP1
    cmp.l  #00,d3
    beq   CHANGE_PIC1_GEN_LOOP1
    move.b d0,gen1_mi          * D0 = Anzahl Generationen (Middle Byte)

    moveq  #00,d3
    move.b #$00,pic1
CHANGE_PIC1_GEN_LOOP2
    cmp.l  #00,d3
    beq   CHANGE_PIC1_GEN_LOOP2
290  move.b d0,gen1_lo          * D0 = Anzahl Generationen (Low Byte)

    move.b topo0,d7           * PIC1-Topologie anhand von topo0/2/3
    btst.b #$01,d7           * feststellen (vgl. "def.h")
    bne   NEW_DATA_FOR_PIC1
    move.b topo2,d7
    btst.b #$01,d7
    bne   NEW_DATA_FOR_PIC1
    move.b topo3,d7
    btst.b #$01,d7
300  bne   NEW_DATA_FOR_PIC1

    move.l a1,a5               * Startadresse des empfangenen Chromosomes
    moveq  #00,d3               * D3 speichert Generationen-Anzahl
    moveq  #00,d2               * D2 speichert Fitness-Wert
    moveq  #00,d1
    move.b fitness1_hi,d2
    lsl.l  #08,d2
    move.l d2,d1
    moveq  #00,d2
310  move.b fitness1_lo,d2
    add.l  d1,d2
    moveq  #00,d0
    move.b gen1_hi,d0          * Anzahl Generationen
    lsl.l  #08,d0              * ins High Byte "shiften"
    move.b gen1_mi,d0          * ins High Byte "shiften"
    lsl.l  #08,d0
    move.b gen1_lo,d0
    move.l d0,d3
    move.b #$01,d1             * PIC-Identitaet (PIC0 = 00, PIC1 = 01 ...)
320  bsr.l  LONG_NO_DATA_MESSG

    moveq  #00,d3               * PLD-Latch zuruecksetzen
    move.b #$00,pic1
CLEAR_PIC1_LATCH
    cmp.l  #00,d3
    beq   CLEAR_PIC1_LATCH
    move.b #$05,mode
    rts

330 NEW_DATA_FOR_PIC1

```

```

    move.l a1,a5          * Startadresse des empfangenen Chromosomes
    moveq #00,d3         * D3 speichert Generationen-Anzahl
    moveq #00,d2         * D2 speichert Fitness-Wert
    moveq #00,d1
    move.b fitness1_hi,d2
    lsl.l #08,d2
    move.l d2,d1
    moveq #00,d2
    move.b fitness1_lo,d2
340  add.l d1,d2
    moveq #00,d0
    move.b gen1_hi,d0     * Anzahl Generationen
    lsl.l #08,d0         * ins High Byte "shiften"
    move.b gen1_mi,d0
    lsl.l #08,d0         * ins High Byte "shiften"
    move.b gen1_lo,d0
    move.l d0,d3
    move.b #$01,d1       * PIC-Identitaet (PIC0 = 00, PIC1 = 01 ...)
350  bsr.l LONG_NO_DATA_MESSG

    moveq #00,d3
    move.b #$01,pic1
FITNESS_PIC1_LOOP1
    cmp.l #00,d3
    beq  FITNESS_PIC1_LOOP1

    moveq #00,d0         * Fitness-Werte speichern: PIC0 in D0,
    moveq #00,d2         * PIC1 in D1, ...
    moveq #00,d3         * A5 = Adresse des besten Chromosomes
360  moveq #00,d5         * D5 = Beste Fitness
    move.b fitness0_hi,d0
    lsl.w #$08,d0
    add.b fitness0_lo,d0
    move.b fitness2_hi,d2
    lsl.w #$08,d2
    add.b fitness2_lo,d2
    move.b fitness3_hi,d3
    lsl.w #$08,d3
    add.b fitness3_lo,d3
370

    move.b topo0,d7      * TOPO0 testen:
    btst.b #$01,d7      * Bit1=1 -> PIC1 erhaelt Daten von PIC0
    beq  HIGH_PART_FITNESS12
    move.w d0,d5
    move.l a0,a5
    move.l a0,a6         * A6 = Startadresse zur Bildschirmausgabe
    move.b #$00,transmitter_pic * Gibt datenuebergabenden PIC an
    move.b fitness0_hi,trans_fit_hi
    move.b fitness0_lo,trans_fit_lo
380

HIGH_PART_FITNESS12
    move.b topo2,d7      * TOPO2 testen:
    btst.b #$01,d7      * Bit1=1 -> PIC1 erhaelt Daten von PIC2
    beq  HIGH_PART_FITNESS13
    cmp.l d5,d2
    blt  HIGH_PART_FITNESS13
    move.w d2,d5
    move.l a2,a5
    move.l a2,a6         * A6 = Startadresse zur Bildschirmausgabe
390  move.b #$02,transmitter_pic * Gibt datenuebergabenden PIC an
    move.b fitness2_hi,trans_fit_hi
    move.b fitness2_lo,trans_fit_lo

HIGH_PART_FITNESS13
    move.b topo3,d7      * TOPO3 testen:
    btst.b #$01,d7      * Bit1=1 -> PIC1 erhaelt Daten von PIC3
    beq  HIGH_PART_FITNESS11
    cmp.l d5,d3
    blt  HIGH_PART_FITNESS11
400  move.w d3,d5
    move.l a3,a5
    move.l a3,a6         * A6 = Startadresse zur Bildschirmausgabe
    move.b #$03,transmitter_pic * Gibt datenuebergabenden PIC an

```

```

    move.b fitness3_hi,trans_fit_hi
    move.b fitness3_lo,trans_fit_lo

HIGH_PART_FITNESS11
    moveq #00,d3
    move.w d5,d3
410   lsr.w  #$08,d5
    move.b d5,pic1          * High Part der besten Fitness uebergeben
    move.w d3,d5
    moveq #00,d3
FITNESS_PIC1_LOOP2
    cmp.l  #00,d3
    beq   FITNESS_PIC1_LOOP2

    move.b d5,pic1          * Low Part der besten Fitness uebergeben

420   move.b chr_sizeH,d1    * Chromosengroesse festlegen
    lsl.w  #$08,d1
    add.b  chr_sizeL,d1

SEND_NEW_CHROMO1
    moveq #00,d0
    moveq #00,d3
SEND_NEW_CHROMO_LOOP1
    cmp.l  #00,d3
    beq   SEND_NEW_CHROMO_LOOP1
430
    move.b (a5)+,d0
    move.b d0,pic1          * 8 Bit des besten Chromosomes weitergeben

    subi.w #$08,d1
    cmp.w  #$0000,d1
    bne   SEND_NEW_CHROMO1

    move.b #$01,receiver_pic * PIC-Identitaet (PIC0 = 00, PIC1 = 01 ...)
    moveq #00,d3            * D3 speichert Fitness-Wert
440   moveq #00,d1
    move.b trans_fit_hi,d3  * Fitness-Wert des ausgewaehlten Chromosomes
    lsl.l  #08,d3
    move.l d3,d1
    moveq #00,d3
    move.b trans_fit_lo,d3
    add.l  d1,d3
    bsr.l  LONG_DATA_MESSG
    rts
***
450 *****

*****
***
*** Name....: CHANGE_RESULTS_PIC2
*** Funktion: Daten von/an PIC2.
*** Register: A5/A6 als Startadresse fuer Chromosome,
***          D0 - D7 als Datenregister.
***
460 CHANGE_RESULTS_PIC2
    moveq #00,d2          * Chromosengroesse in D2 speichern
    move.b chr_sizeH,d2
    lsl.l  #$08,d2
    add.b  chr_sizeL,d2
    move.l a2,a5          * a2 = Zeiger auf PIC2-Datenzellen

GET_CHROMO_PIC2
    moveq #00,d3
    move.b #$00,pic2     * PIC2 zum Datensenden auffordern
470 CHANGE_PIC2_RESULT_LOOP1
    cmp.l  #$00,d3       * D3 = 01 zeigt IRQ von PIC2 an
    beq   CHANGE_PIC2_RESULT_LOOP1
    move.b d0,(a5)+      * D0 = Daten von PIC2
    subi.l #$08,d2       * Chromo-Zaehler um 8 Bit dekrementieren
    cmp.l  #$00,d2
    bne   GET_CHROMO_PIC2

```



```

    moveq #00,d3
    move.b #$00,pic2
480 CHANGE_PIC2_RESULT_LOOP2
    cmp.l #00,d3
    beq CHANGE_PIC2_RESULT_LOOP2
    move.b d0,fitness2_hi * Fitness des Chromosomes (High Byte)

    moveq #00,d3
    move.b #$00,pic2
CHANGE_PIC2_RESULT_LOOP3
    cmp.l #00,d3
    beq CHANGE_PIC2_RESULT_LOOP3
490 move.b d0,fitness2_lo * Fitness des Chromosomes (Low Byte)

    moveq #00,d3
    move.b #$00,pic2
CHANGE_PIC2_GEN_LOOP0
    cmp.l #00,d3
    beq CHANGE_PIC2_GEN_LOOP0
    move.b d0,gen2_hi * D0 = Anzahl Generationen (High Byte)

    moveq #00,d3
    move.b #$00,pic2
500 CHANGE_PIC2_GEN_LOOP1
    cmp.l #00,d3
    beq CHANGE_PIC2_GEN_LOOP1
    move.b d0,gen2_mi * D0 = Anzahl Generationen (Middle Byte)

    moveq #00,d3
    move.b #$00,pic2
CHANGE_PIC2_GEN_LOOP2
    cmp.l #00,d3
    beq CHANGE_PIC2_GEN_LOOP2
510 move.b d0,gen2_lo * D0 = Anzahl Generationen (Low Byte)

    move.b topo0,d7 * PIC2-Topologie anhand von topo0/1/3
    btst.b #$02,d7 * feststellen (vgl. "def.h")
    bne NEW_DATA_FOR_PIC2
    move.b topo1,d7
    btst.b #$02,d7
    bne NEW_DATA_FOR_PIC2
    move.b topo3,d7
520 btst.b #$02,d7
    bne NEW_DATA_FOR_PIC2

    move.l a2,a5 * Startadresse des empfangenen Chromosomes
    moveq #00,d3 * D3 speichert Generationen-Anzahl
    moveq #00,d2 * D2 speichert Fitness-Wert
    moveq #00,d1
    move.b fitness2_hi,d2
    lsl.l #08,d2
530 move.l d2,d1
    moveq #00,d2
    move.b fitness2_lo,d2
    add.l d1,d2
    moveq #00,d0
    move.b gen2_hi,d0 * Anzahl Generationen
    lsl.l #08,d0 * ins High Byte "shiften"
    move.b gen2_mi,d0 * ins High Byte "shiften"
    lsl.l #08,d0
    move.b gen2_lo,d0
    move.l d0,d3
540 move.b #$02,d1 * PIC-Identitaet (PIC0 = 00, PIC1 = 01 ...)
    bsr.l LONG_NO_DATA_MESSG

    moveq #00,d3 * PLD-Latch zuruecksetzen
    move.b #$00,pic2
CLEAR_PIC2_LATCH
    cmp.l #00,d3
    beq CLEAR_PIC2_LATCH
    move.b #$05,mode
    rts

```

```

550 NEW_DATA_FOR_PIC2
    move.l a2,a5          * Startadresse des empfangenen Chromosomes
    moveq #00,d3         * D3 speichert Generationen-Anzahl
    moveq #00,d2         * D2 speichert Fitness-Wert
    moveq #00,d1
    move.b fitness2_hi,d2
    lsl.l #08,d2
    move.l d2,d1
    moveq #00,d2
560 move.b fitness2_lo,d2
    add.l d1,d2
    moveq #00,d0
    move.b gen2_hi,d0    * Anzahl Generationen
    lsl.l #08,d0        * ins High Byte "shiften"
    move.b gen2_mi,d0
    lsl.l #08,d0        * ins High Byte "shiften"
    move.b gen2_lo,d0
    move.l d0,d3
    move.b #$02,d1      * PIC-Identitaet (PIC0 = 00, PIC1 = 01 ...)
570 bsr.l LONG_NO_DATA_MESSG

    moveq #00,d3
    move.b #$01,pic2
FITNESS_PIC2_LOOP1
    cmp.l #00,d3
    beq FITNESS_PIC2_LOOP1

    moveq #00,d0        * Fitness-Werte speichern:
    moveq #00,d1        * PIC0 in D0, PIC1 in D1, ...
580 moveq #00,d3        * A5 = Adresse des besten Chromosomes
    moveq #00,d5        * D5 = Beste Fitness
    move.b fitness0_hi,d0
    lsl.w #$08,d0
    add.b fitness0_lo,d0
    move.b fitness1_hi,d1
    lsl.w #$08,d1
    add.b fitness1_lo,d1
    move.b fitness3_hi,d3
    lsl.w #$08,d3
590 add.b fitness3_lo,d3

    move.b topo0,d7    * TOPO0 testen:
    btst.b #$02,d7    * Bit2=1 -> PIC2 erhaelt Daten von PIC0
    beq HIGH_PART_FITNESS21
    move.w d0,d5
    move.l a0,a5
    move.l a0,a6        * A6 = Startadresse zur Bildschirmausgabe
    move.b #$00,transmitter_pic * Gibt datenuebergabenden PIC an
    move.b fitness0_hi,trans_fit_hi
600 move.b fitness0_lo,trans_fit_lo

HIGH_PART_FITNESS21
    move.b topo1,d7    * TOPO1 testen:
    btst.b #$02,d7    * Bit2=1 -> PIC2 erhaelt Daten von PIC1
    beq HIGH_PART_FITNESS23
    cmp.l d5,d1
    blt HIGH_PART_FITNESS23
    move.w d1,d5
    move.l a1,a5
610 move.l a1,a6        * A6 = Startadresse zur Bildschirmausgabe
    move.b #$01,transmitter_pic * Gibt datenuebergabenden PIC an
    move.b fitness1_hi,trans_fit_hi
    move.b fitness1_lo,trans_fit_lo

HIGH_PART_FITNESS23
    move.b topo3,d7    * TOPO3 testen:
    btst.b #$02,d7    * Bit2=1 -> PIC2 erhaelt Daten von PIC3
    beq HIGH_PART_FITNESS22
    cmp.l d5,d3
620 blt HIGH_PART_FITNESS22
    move.w d3,d5
    move.l a3,a5

```

```

    move.l a3,a6          * A6 = Startadresse zur Bildschirmausgabe
    move.b #$03,transmitter_pic * Gibt datenuebergabenden PIC an
    move.b fitness3_hi,trans_fit_hi
    move.b fitness3_lo,trans_fit_lo

HIGH_PART_FITNESS2
    moveq #00,d3
630  move.w d5,d3
    lsr.w #$08,d5
    move.b d5,pic2      * High Part der besten Fitness uebergeben
    move.w d3,d5
    moveq #00,d3
FITNESS_PIC2_LOOP2
    cmp.l #00,d3
    beq  FITNESS_PIC2_LOOP2

    move.b d5,pic2      * Low Part der besten Fitness uebergeben
640  move.b chr_sizeH,d1 * Chromosomengroesse festlegen
    lsl.w #$08,d1
    add.b chr_sizeL,d1

SEND_NEW_CHROMO2
    moveq #00,d0
    moveq #00,d3
SEND_NEW_CHROMO_LOOP2
650  cmp.l #00,d3
    beq  SEND_NEW_CHROMO_LOOP2

    move.b (a5)+,d0
    move.b d0,pic2      * 8 Bit des besten Chromosomes weitergeben

    subi.w #$08,d1
    cmp.w #$0000,d1
    bne  SEND_NEW_CHROMO2

    move.b #$02,receiver_pic * PIC-Identitaet (PIC0 = 00, PIC1 = 01 ...)
660  moveq #00,d3      * D3 speichert Fitness-Wert
    moveq #00,d1
    move.b trans_fit_hi,d3 * Fitness-Wert des ausgewaehlten Chromosomes
    lsl.l #08,d3
    move.l d3,d1
    moveq #00,d3
    move.b trans_fit_lo,d3
    add.l d1,d3
    bsr.l LONG_DATA_MESSG
    rts
670  ***
    *****

    *****
    ***
    *** Name...: CHANGE_RESULTS_PIC3
    *** Funktion: Daten von/an PIC3.
    *** Register: A5/A6 als Startadresse fuer Chromosome,
    ***           D0 - D7 als Datenregister.
680  ***
CHANGE_RESULTS_PIC3
    moveq #00,d2          * Chromosomengroesse in D2 speichern
    move.b chr_sizeH,d2
    lsl.l #$08,d2
    add.b chr_sizeL,d2
    move.l a3,a5          * a3 = Zeiger auf PIC3-Datenzellen

GET_CHROMO_PIC3
    moveq #00,d3
690  move.b #$00,pic3      * PIC3 zum Datensenden auffordern
CHANGE_PIC3_RESULT_LOOP1
    cmp.l #$00,d3      * D3 = 01 zeigt IRQ von PIC3 an
    beq  CHANGE_PIC3_RESULT_LOOP1
    move.b d0,(a5)+      * D0 = Daten von PIC3
    subi.l #$08,d2      * Chromo-Zaehler um 8 Bit dekrementieren

```

```

    cmp.l  #$00, d2
    bne   GET_CHROMO_PIC3

    moveq  #00, d3
700  move.b #$00, pic3
    CHANGE_PIC3_RESULT_LOOP2
    cmp.l  #$00, d3
    beq   CHANGE_PIC3_RESULT_LOOP2
    move.b d0, fitness3_hi      * Fitness des Chromosomes (High Byte)

    moveq  #00, d3
    move.b #$00, pic3
    CHANGE_PIC3_RESULT_LOOP3
710  cmp.l  #$00, d3
    beq   CHANGE_PIC3_RESULT_LOOP3
    move.b d0, fitness3_lo      * Fitness des Chromosomes (Low Byte)

    moveq  #00, d3
    move.b #$00, pic3
    CHANGE_PIC3_GEN_LOOP0
    cmp.l  #00, d3
    beq   CHANGE_PIC3_GEN_LOOP0
    move.b d0, gen3_hi          * D0 = Anzahl Generationen (High Byte)

720  moveq  #00, d3
    move.b #$00, pic3
    CHANGE_PIC3_GEN_LOOP1
    cmp.l  #00, d3
    beq   CHANGE_PIC3_GEN_LOOP1
    move.b d0, gen3_mi          * D0 = Anzahl Generationen (Middle Byte)

    moveq  #00, d3
    move.b #$00, pic3
    CHANGE_PIC3_GEN_LOOP2
730  cmp.l  #00, d3
    beq   CHANGE_PIC3_GEN_LOOP2
    move.b d0, gen3_lo          * D0 = Anzahl Generationen (Low Byte)

    move.b topo0, d7            * PIC3-Topologie anhand von topo0/1/2
    btst.b #$03, d7             * feststellen (vgl. "def.h")
    bne   NEW_DATA_FOR_PIC3
    move.b topo1, d7
    btst.b #$03, d7
    bne   NEW_DATA_FOR_PIC3
740  move.b topo2, d7
    btst.b #$03, d7
    bne   NEW_DATA_FOR_PIC3

    move.l a3, a5                * Startadresse des empfangenen Chromosomes
    moveq  #00, d3                * D3 speichert Generationen-Anzahl
    moveq  #00, d2                * D2 speichert Fitness-Wert
    moveq  #00, d1
    move.b fitness3_hi, d2
    lsl.l #08, d2
750  move.l d2, d1
    moveq  #00, d2
    move.b fitness3_lo, d2
    add.l d1, d2
    moveq  #00, d0
    move.b gen3_hi, d0            * Anzahl Generationen
    lsl.l #08, d0                * ins High Byte "shiften"
    move.b gen3_mi, d0
    lsl.l #08, d0                * ins High Byte "shiften"
    move.b gen3_lo, d0
760  move.l d0, d3
    move.b #$03, d1              * PIC-Identitaet (PIC0 = 00, PIC1 = 01 ...)
    bsr.l LONG_NO_DATA_MESSG

    moveq  #00, d3                * PLD-Latch zuruecksetzen
    move.b #$00, pic3
    CLEAR_PIC3_LATCH
    cmp.l  #00, d3
    beq   CLEAR_PIC3_LATCH

```

```

    move.b #$05,mode
770    rts

NEW_DATA_FOR_PIC3
    move.l a3,a5          * Startadresse des empfangenen Chromosomes
    moveq #00,d3         * D3 speichert Generationen-Anzahl
    moveq #00,d2         * D2 speichert Fitness-Wert
    moveq #00,d1
    move.b fitness3_hi,d2
    lsl.l #08,d2
    move.l d2,d1
780    moveq #00,d2
    move.b fitness3_lo,d2
    add.l d1,d2
    moveq #00,d0
    move.b gen3_hi,d0     * Anzahl Generationen
    lsl.l #08,d0         * ins High Byte "shiften"
    move.b gen3_mi,d0
    lsl.l #08,d0         * ins High Byte "shiften"
    move.b gen3_lo,d0
    move.l d0,d3
790    move.b #$03,d1     * PIC-Identitaet (PIC0 = 00, PIC1 = 01 ...)
    bsr.l LONG_NO_DATA_MESSG

    moveq #00,d3
    move.b #$01,pic3
FITNESS_PIC3_LOOP1
    cmp.l #00,d3
    beq    FITNESS_PIC3_LOOP1

    moveq #00,d0          * Fitness-Werte speichern: PIC0 in D0,
800    moveq #00,d1       * PIC1 in D1, ...
    moveq #00,d2         * A5 = Adresse des besten Chromosomes
    moveq #00,d5         * D5 = Beste Fitness
    move.b fitness0_hi,d0
    lsl.w #$08,d0
    add.b fitness0_lo,d0
    move.b fitness1_hi,d1
    lsl.w #$08,d1
    add.b fitness1_lo,d1
    move.b fitness2_hi,d2
810    lsl.w #$08,d2
    add.b fitness2_lo,d2

    move.b topo0,d7      * TOPO0 testen:
    btst.b #$03,d7      * Bit3=1 -> PIC3 erhaelt Daten von PIC0
    beq    HIGH_PART_FITNESS31
    move.w d0,d5
    move.l a0,a5
    move.l a0,a6         * A6 = Startadresse zur Bildschirmausgabe
    move.b #$00,transmitter_pic * Gibt datenuebergabenden PIC an
820    move.b fitness0_hi,trans_fit_hi
    move.b fitness0_lo,trans_fit_lo

HIGH_PART_FITNESS31
    move.b topo1,d7      * TOPO1 testen:
    btst.b #$03,d7      * Bit3=1 -> PIC3 erhaelt Daten von PIC1
    beq    HIGH_PART_FITNESS32
    cmp.l d5,d1
    blt    HIGH_PART_FITNESS32
    move.w d1,d5
830    move.l a1,a5
    move.l a1,a6         * A6 = Startadresse zur Bildschirmausgabe
    move.b #$01,transmitter_pic * Gibt datenuebergabenden PIC an
    move.b fitness1_hi,trans_fit_hi
    move.b fitness1_lo,trans_fit_lo

HIGH_PART_FITNESS32
    move.b topo2,d7      * TOPO2 testen:
    btst.b #$03,d7      * Bit3=1 -> PIC3 erhaelt Daten von PIC2
    beq    HIGH_PART_FITNESS33
840    cmp.l d5,d2
    blt    HIGH_PART_FITNESS33

```

```

    move.w d2,d5
    move.l a2,a5
    move.l a2,a6          * A6 = Startadresse zur Bildschirmausgabe
    move.b #$02,transmitter_pic * Gibt datenuebergabenden PIC an
    move.b fitness2_hi,trans_fit_hi
    move.b fitness2_lo,trans_fit_lo

HIGH_PART_FITNESS33
850  moveq #00,d3
    move.w d5,d3
    lsr.w #$08,d5
    move.b d5,pic3      * High Part der besten Fitness uebergeben
    move.w d3,d5
    moveq #00,d3
FITNESS_PIC3_LOOP2
    cmp.l #00,d3
    beq   FITNESS_PIC3_LOOP2

860  move.b d5,pic3      * Low Part der besten Fitness uebergeben

    move.b chr_sizeH,d1  * Chromosengroesse festlegen
    lsl.w #$08,d1
    add.b chr_sizeL,d1

SEND_NEW_CHROMO3
    moveq #00,d0
    moveq #00,d3
SEND_NEW_CHROMO_LOOP3
870  cmp.l #00,d3
    beq   SEND_NEW_CHROMO_LOOP3

    move.b (a5)+,d0
    move.b d0,pic3      * 8 Bit des besten Chromosomes weitergeben

    subi.w #$08,d1
    cmp.w #$0000,d1
    bne   SEND_NEW_CHROMO3

880  move.b #$03,receiver_pic * PIC-Identitaet (PIC0 = 00, PIC1 = 01 ...)
    moveq #00,d3          * D3 speichert Fitness-Wert
    moveq #00,d1
    move.b trans_fit_hi,d3 * Fitness-Wert des ausgewaehlten Chromosomes
    lsl.l #08,d3
    move.l d3,d1
    moveq #00,d3
    move.b trans_fit_lo,d3
    add.l d1,d3
    bsr.l LONG_DATA_MESSG
890  rts
***
*****

```

## B.19 Entgegennahme der besten Resultate: getres.a

```

*****
***      Die besten Resultate der PICs empfangen      ***
***  Autor:      Tobias Schubert      ***
***  EMail:      schubert@informatik.uni-freiburg.de  ***
***  Datum:      11.09.1999      ***
***  Datei-Name: getres.a      ***
*****

```

```

10 *****
***
*** Name....: GET_RES_PIC0
*** Funktion: Empfang der besten Loesung von PIC0.

```

```

*** Register : D0, D3, A5 um die empfangenen Daten zu "verteilen".
***
GET_RES_PICO
    moveq #00,d3
    move.b #$00,pic0
RES_PICO_LOOP0
20  cmp.l #00,d3
    beq RES_PICO_LOOP0
    move.b d0,gen0_hi          * D0 = Anzahl Generationen (High Byte)

    moveq #00,d3
    move.b #$00,pic0
RES_PICO_LOOP1
30  cmp.l #00,d3
    beq RES_PICO_LOOP1
    move.b d0,gen0_mi          * D0 = Anzahl Generationen (Middle Byte)

    moveq #00,d3
    move.b #$00,pic0
RES_PICO_LOOP2
    cmp.l #00,d3
    beq RES_PICO_LOOP2
    move.b d0,gen0_lo          * D0 = Anzahl Generationen (Low Byte)

    moveq #00,d3
    move.b #$00,pic0
40  RES_PICO_LOOP3
    cmp.l #00,d3
    beq RES_PICO_LOOP3
    move.b d0,child_size0      * D0 = Anzahl Nachkommen pro Generation

    moveq #00,d3
    move.b #$00,pic0
RES_PICO_LOOP4
50  cmp.l #00,d3
    beq RES_PICO_LOOP4
    move.b d0,pop_size0        * D0 = Populationsgroesse

    moveq #00,d3
    move.b #$00,pic0
RES_PICO_LOOP5
    cmp.l #00,d3
    beq RES_PICO_LOOP5
    move.b d0,chr_sizeH        * Chromosomengroesse (High Byte)

    moveq #00,d3
    move.b #$00,pic0
60  RES_PICO_LOOP6
    cmp.l #00,d3
    beq RES_PICO_LOOP6
    move.b d0,chr_sizeL        * Chromosomengroesse (Low Byte)

    moveq #00,d3
    move.b #$00,pic0
RES_PICO_LOOP7
70  cmp.l #00,d3
    beq RES_PICO_LOOP7
    move.b d0,fitness0_hi      * Fitness (High Byte)

    moveq #00,d3
    move.b #$00,pic0
RES_PICO_LOOP8
    cmp.l #00,d3
    beq RES_PICO_LOOP8
    move.b d0,fitness0_lo      * Fitness (Low Byte)

80  moveq #00,d3
    move.b #$00,pic0
RES_PICO_LOOPA
    cmp.l #00,d3
    beq RES_PICO_LOOPA
    move.b d0,remainder0      * Nachkommastellen

```

```

    move.l a0,a5                * Zeiger auf Datenzellen
    moveq #00,d1
    move.b chr_sizeH,d1
90  lsl.w  #$08,d1
    add.b  chr_sizeL,d1

BEST_CHROMO_PICO
    moveq #00,d3
    move.b #$00,pic0
RES_PICO_LOOP9
    cmp.l #00,d3
    beq   RES_PICO_LOOP9
    move.b d0,(a5)+            * 1 Byte des besten Resultats speichern
100  subi.w #$08,d1
    cmp.w #$0000,d1
    bne   BEST_CHROMO_PICO

*** PLD-Latch zuruecksetzen
    moveq #00,d3
    move.b #$00,pic0
RES_PICO_LOOP10
    cmp.l #00,d3
    beq   RES_PICO_LOOP10
110  bset.b #$00,results
    rts
***
*****
*****
***
*** Name....: GET_RES_PIC1
120 *** Funktion: Empfang der besten Loesung von PIC1.
    *** Register: D0, D3, A5 um die empfangenen Daten zu "verteilen".
    ***
GET_RES_PIC1
    moveq #00,d3
    move.b #$00,pic1
RES_PIC1_LOOP0
    cmp.l #00,d3
    beq   RES_PIC1_LOOP0
130  move.b d0,gen1_hi        * D0 = Anzahl Generationen (High Byte)

    moveq #00,d3
    move.b #$00,pic1
RES_PIC1_LOOP1
    cmp.l #00,d3
    beq   RES_PIC1_LOOP1
    move.b d0,gen1_mi        * D0 = Anzahl Generationen (Middle Byte)

    moveq #00,d3
    move.b #$00,pic1
140 RES_PIC1_LOOP2
    cmp.l #00,d3
    beq   RES_PIC1_LOOP2
    move.b d0,gen1_lo        * D0 = Anzahl Generationen (Low Byte)

    moveq #00,d3
    move.b #$00,pic1
RES_PIC1_LOOP3
    cmp.l #00,d3
    beq   RES_PIC1_LOOP3
150  move.b d0,child_size1   * D0 = Anzahl Nachkommen pro Generation

    moveq #00,d3
    move.b #$00,pic1
RES_PIC1_LOOP4
    cmp.l #00,d3
    beq   RES_PIC1_LOOP4
    move.b d0,pop_size1     * D0 = Populationsgroesse

    moveq #00,d3

```



```

160  move.b  #$00,pic1
RES_PIC1_LOOP5
    cmp.l   #00,d3
    beq    RES_PIC1_LOOP5
    move.b  d0,chr_sizeH           * Chromosomengroesse (High Byte)

    moveq   #00,d3
    move.b  #$00,pic1
RES_PIC1_LOOP6
170  cmp.l   #00,d3
    beq    RES_PIC1_LOOP6
    move.b  d0,chr_sizeL           * Chromosomengroesse (Low Byte)

    moveq   #00,d3
    move.b  #$00,pic1
RES_PIC1_LOOP7
    cmp.l   #00,d3
    beq    RES_PIC1_LOOP7
    move.b  d0,fitness1_hi        * Fitness (High Byte)

180  moveq   #00,d3
    move.b  #$00,pic1
RES_PIC1_LOOP8
    cmp.l   #00,d3
    beq    RES_PIC1_LOOP8
    move.b  d0,fitness1_lo        * Fitness (Low Byte)

    moveq   #00,d3
    move.b  #$00,pic1
RES_PIC1_LOOPA
190  cmp.l   #00,d3
    beq    RES_PIC1_LOOPA
    move.b  d0,remainder1         * Nachkommastellen

    move.l  a1,a5
    moveq   #00,d1
    move.b  chr_sizeH,d1
    lsl.w  #$08,d1
    add.b  chr_sizeL,d1

200  BEST_CHROMO_PIC1
    moveq   #00,d3
    move.b  #$00,pic1
RES_PIC1_LOOP9
    cmp.l   #00,d3
    beq    RES_PIC1_LOOP9
    move.b  d0,(a5)+              * 1 Byte des besten Resultats speichern
    subi.w #$08,d1
    cmp.w  #$0000,d1
    bne    BEST_CHROMO_PIC1

210  *** PLD-Latch zuruecksetzen
    moveq   #00,d3
    move.b  #$00,pic1
RES_PIC1_LOOP10
    cmp.l   #00,d3
    beq    RES_PIC1_LOOP10

    bset.b  #$01,results
    rts

220  ***
*****

*****
***
*** Name....:  GET_RES_PIC2
*** Funktion:  Empfang der besten Loesung von PIC2.
*** Register:  D0, D3, A5 um die empfangenen Daten zu "verteilen".
***

230  GET_RES_PIC2
    moveq   #00,d3
    move.b  #$00,pic2

```

```

RES_PIC2_LOOP0
  cmp.l  #00,d3
  beq   RES_PIC2_LOOP0
  move.b d0,gen2_hi           * D0 = Anzahl Generationen (High Byte)

  moveq  #00,d3
  move.b #$00,pic2
240 RES_PIC2_LOOP1
  cmp.l  #00,d3
  beq   RES_PIC2_LOOP1
  move.b d0,gen2_mi           * D0 = Anzahl Generationen (Middle Byte)

  moveq  #00,d3
  move.b #$00,pic2
RES_PIC2_LOOP2
  cmp.l  #00,d3
  beq   RES_PIC2_LOOP2
250  move.b d0,gen2_lo           * D0 = Anzahl Generationen (Low Byte)

  moveq  #00,d3
  move.b #$00,pic2
RES_PIC2_LOOP3
  cmp.l  #00,d3
  beq   RES_PIC2_LOOP3
  move.b d0,child_size2       * D0 = Anzahl Nachkommen pro Generation

  moveq  #00,d3
  move.b #$00,pic2
260 RES_PIC2_LOOP4
  cmp.l  #00,d3
  beq   RES_PIC2_LOOP4
  move.b d0,pop_size2         * D0 = Populationsgroesse

  moveq  #00,d3
  move.b #$00,pic2
RES_PIC2_LOOP5
  cmp.l  #00,d3
  beq   RES_PIC2_LOOP5
270  move.b d0,chr_sizeH       * Chromosomengroesse (High Byte)

  moveq  #00,d3
  move.b #$00,pic2
RES_PIC2_LOOP6
  cmp.l  #00,d3
  beq   RES_PIC2_LOOP6
  move.b d0,chr_sizeL         * Chromosomengroesse (Low Byte)

280  moveq  #00,d3
  move.b #$00,pic2
RES_PIC2_LOOP7
  cmp.l  #00,d3
  beq   RES_PIC2_LOOP7
  move.b d0,fitness2_hi       * Fitness (High Byte)

  moveq  #00,d3
  move.b #$00,pic2
RES_PIC2_LOOP8
  cmp.l  #00,d3
  beq   RES_PIC2_LOOP8
290  move.b d0,fitness2_lo     * Fitness (Low Byte)

  moveq  #00,d3
  move.b #$00,pic2
RES_PIC2_LOOPA
  cmp.l  #00,d3
  beq   RES_PIC2_LOOPA
  move.b d0,remainder2       * Nachkommastellen

300  move.l  a2,a5               * Zeiger auf Datenzellen
  moveq  #00,d1
  move.b chr_sizeH,d1
  lsl.w  #$08,d1
  add.b  chr_sizeL,d1

```

```

BEST_CHROMO_PIC2
    moveq #00,d3
    move.b #$00,pic2
310 RES_PIC2_LOOP9
    cmp.l #00,d3
    beq RES_PIC2_LOOP9
    move.b d0,(a5)+          * 1 Byte des besten Resultats speichern
    subi.w #$08,d1
    cmp.w #$0000,d1
    bne BEST_CHROMO_PIC2

*** PLD-Latch zuruecksetzen
    moveq #00,d3
320 move.b #$00,pic2
RES_PIC2_LOOP10
    cmp.l #00,d3
    beq RES_PIC2_LOOP10

    bset.b #$02,results
    rts
***
*****

330 *****
***
*** Name....: GET_RES_PIC3
*** Funktion: Empfang der besten Loesung von PIC3.
*** Register: D0, D3, A5 um die empfangenen Daten zu "verteilen".
***
GET_RES_PIC3
    moveq #00,d3
    move.b #$00,pic3
340 RES_PIC3_LOOP0
    cmp.l #00,d3
    beq RES_PIC3_LOOP0
    move.b d0,gen3_hi      * D0 = Anzahl Generationen (High Byte)

    moveq #00,d3
    move.b #$00,pic3
RES_PIC3_LOOP1
    cmp.l #00,d3
    beq RES_PIC3_LOOP1
350 move.b d0,gen3_mi      * D0 = Anzahl Generationen (Middle Byte)

    moveq #00,d3
    move.b #$00,pic3
RES_PIC3_LOOP2
    cmp.l #00,d3
    beq RES_PIC3_LOOP2
    move.b d0,gen3_lo      * D0 = Anzahl Generationen (Low Byte)

    moveq #00,d3
360 move.b #$00,pic3
RES_PIC3_LOOP3
    cmp.l #00,d3
    beq RES_PIC3_LOOP3
    move.b d0,child_size3  * D0 = Anzahl Nachkommen pro Generation

    moveq #00,d3
    move.b #$00,pic3
RES_PIC3_LOOP4
    cmp.l #00,d3
370 beq RES_PIC3_LOOP4
    move.b d0,pop_size3    * D0 = Populationsgroesse

    moveq #00,d3
    move.b #$00,pic3
RES_PIC3_LOOP5
    cmp.l #00,d3
    beq RES_PIC3_LOOP5
    move.b d0,chr_sizeH    * Chromosomengroesse (High Byte)

```

```

380  moveq  #00,d3
      move.b  #$00,pic3
RES_PIC3_LOOP6
      cmp.l   #00,d3
      beq    RES_PIC3_LOOP6
      move.b  d0,chr_sizeL           * Chromosomengroesse (Low Byte)

      moveq  #00,d3
      move.b  #$00,pic3
RES_PIC3_LOOP7
390  cmp.l   #00,d3
      beq    RES_PIC3_LOOP7
      move.b  d0,fitness3_hi       * Fitness (High Byte)

      moveq  #00,d3
      move.b  #$00,pic3
RES_PIC3_LOOP8
      cmp.l   #00,d3
      beq    RES_PIC3_LOOP8
400  move.b  d0,fitness3_lo       * Fitness (Low Byte)

      moveq  #00,d3
      move.b  #$00,pic3
RES_PIC3_LOOPA
      cmp.l   #00,d3
      beq    RES_PIC3_LOOPA
      move.b  d0,remainder3       * Nachkommastellen

      move.l  a3,a5
      moveq  #00,d1
410  move.b  chr_sizeH,d1
      lsl.w  #$08,d1
      add.b  chr_sizeL,d1

      moveq  #00,d3
      move.b  #$00,pic3
RES_PIC3_LOOP9
      cmp.l   #00,d3
      beq    RES_PIC3_LOOP9
420  move.b  d0,(a5)+           * 1 Byte des besten Resultats speichern
      subi.w #$08,d1
      cmp.w  #$0000,d1
      bne   BEST_CHROMO_PIC3

*** PLD-Latch zuruecksetzen
      moveq  #00,d3
      move.b  #$00,pic3
RES_PIC3_LOOP10
430  cmp.l   #00,d3
      beq    RES_PIC3_LOOP10

      bset.b #$03,results
      rts
***
*****

```

## B.20 Ausgabe der besten Resultate: showres.a

```

*****
***                               Anzeigen der besten Resultate der PICs am PC-Terminal ***
*** Autor: Tobias Schubert ***
*** EMail: schubert@informatik.uni-freiburg.de ***
*** Datum: 24.10.1999 ***
*** Datei-Name: showres.a ***
*****

10 *****
***
*** Name....: SHOW_PICO_RES
*** Funktion: Anzeigen des besten PICO-Resultates
*** Register: D0 - D7, A5
***
SHOW_PICO_RES
  bsr.l  SHOW_RES_INTRO          * "Ergebnis von PIC"
  move.b #30,d4
  bsr.l  SEND_CHB_BYTE
20  move.l #2020203A,d4          * ": "
  bsr.l  SEND_CHB_1LONG
  moveq  #42,d7
  bsr.l  SEND_SPACE
  move.b #BA,d4                * = "|"
  bsr.l  SEND_CHB_BYTE
  move.b #0D,d4                * = "CR"
  bsr.l  SEND_CHB_BYTE
  moveq  #10,d7
  bsr.l  SEND_SPACE
30  moveq  #65,d7
  bsr.l  SEND_MI_LINE
  moveq  #10,d7
  bsr.l  SEND_SPACE
  move.b #BA,d4                * = "|"
  bsr.l  SEND_CHB_BYTE
  moveq  #65,d7
  bsr.l  SEND_SPACE
  move.b #BA,d4                * = "|"
  bsr.l  SEND_CHB_BYTE
40  move.b #0D,d4                * = "CR"
  bsr.l  SEND_CHB_BYTE

  bsr.l  SHOW_NR_GEN            * "Anzahl an Generationen"
  moveq  #00,d0
  moveq  #00,d1
  move.b gen0_hi,d0            * Anzahl Generationen
  lsl.l  #08,d0                * ins High Byte "shiften"
  move.b gen0_mi,d0
  lsl.l  #08,d0                * ins High Byte "shiften"
50  move.b gen0_lo,d0
  moveq  #00,d1
  moveq  #00,d2
  bsr.l  HEX2DEZ_LONG          * Datenkonvertierung, bessere Lesbarkeit
  bsr.l  DECODE_DEZ_LONG
  moveq  #08,d7
  bsr.l  SEND_SPACE
  move.b #BA,d4                * = "|"
  bsr.l  SEND_CHB_BYTE
  move.b #0D,d4                * = "CR"
60  bsr.l  SEND_CHB_BYTE

  bsr.l  SHOW_NR_CHILDS        * "Anzahl Nachkommen pro Generation"
  moveq  #00,d0
  move.b child_size0,d0
  moveq  #00,d1
  moveq  #00,d2
  bsr.l  HEX2DEZ              * Datenkonvertierung, bessere Lesbarkeit
  bsr.l  DECODE_DEZ
  moveq  #08,d7
70  bsr.l  SEND_SPACE

```

```

move.b #$BA, d4          * = "|"
bsr.l SEND_CHB_BYTE
move.b #$0D, d4         * = "CR"
bsr.l SEND_CHB_BYTE

moveq #00, d0
move.b pop_size0, d0
bsr.l SHOW_POPSIZE     * "Groesse der Population"
moveq #00, d1
80  moveq #00, d2
    bsr.l HEX2DEZ
    bsr.l DECODE_DEZ
    moveq #08, d7
    bsr.l SEND_SPACE
move.b #$BA, d4        * = "|"
bsr.l SEND_CHB_BYTE
move.b #$0D, d4        * = "CR"
bsr.l SEND_CHB_BYTE

90  moveq #00, d0
    move.b chr_sizeH, d0
    lsl.l #08, d0
    move.l d0, d1
    moveq #00, d0
    move.b chr_sizeL, d0
    add.l d1, d0
    bsr.l SHOW_CHROMOSIZE * "Groesse der Chromosome"
    moveq #00, d1
100 moveq #00, d2
    bsr.l HEX2DEZ
    bsr.l DECODE_DEZ
    moveq #08, d7
    bsr.l SEND_SPACE
move.b #$BA, d4        * = "|"
bsr.l SEND_CHB_BYTE
move.b #$0D, d4        * = "CR"
bsr.l SEND_CHB_BYTE

110 moveq #00, d0
    moveq #00, d1
    move.b fitness0_hi, d0
    lsl.l #08, d0
    move.l d0, d1
    moveq #00, d0
    move.b fitness0_lo, d0
    add.l d1, d0
    move.w d0, d2
    moveq #00, d0
    move.w #$FFFF, d0
120 sub.w d2, d0
    bsr.l SHOW_FITNESS   * "Fitness des besten Chromosoms"
    moveq #00, d1
    moveq #00, d2
    bsr.l HEX2DEZ
    bsr.l DECODE_DEZ

move.b #$2C, d4        * = ", "
bsr.l SEND_CHB_BYTE
moveq #00, d0
130 move.b remainder0, d0
    bsr.l REMAINDER_OUTPUT

moveq #03, d7
bsr.l SEND_SPACE
move.b #$BA, d4        * = "|"
bsr.l SEND_CHB_BYTE
move.b #$0D, d4        * = "CR"
bsr.l SEND_CHB_BYTE

140 move.l a0, a5
    bsr.l SHOW_BEST_RES * "Beste Loesung"
    moveq #00, d6
    move.b chr_sizeH, d6

```

```

    lsl .w  #08, d6
    add.b  chr_sizeL, d6
    move.b #04, chk_sum          * chk_sum dient als Schleifenzaehler
    bra.l  SHOW_CHROMO_PICO_SMALL_LOOP

SHOW_CHROMO_PICO
150  moveq  #32, d7
     bsr.l  SEND_SPACE
     move.b #0BA, d4             * = "| "
     bsr.l  SEND_CHB_BYTE
     move.b #0D, d4             * = "CR"
     bsr.l  SEND_CHB_BYTE
     move.b #04, chk_sum        * chk_sum dient als Schleifenzaehler
     moveq  #10, d7
     bsr.l  SEND_SPACE
     move.b #0BA, d4             * = "| "
160  bsr.l  SEND_CHB_BYTE
     moveq  #18, d7
     bsr.l  SEND_SPACE

SHOW_CHROMO_PICO_SMALL_LOOP
     moveq  #00, d0
     move.b (a5)+, d0
     moveq  #00, d1
     moveq  #00, d2
     bsr.l  HEX2DEZ              * Datenkonvertierung, bessere Lesbarkeit
170  move.l d1, d4
     lsr.l  #08, d4
     bsr.l  SEND_GA_PARAMETER
     move.l d1, d4
     lsr.l  #04, d4
     bsr.l  SEND_GA_PARAMETER
     move.l d1, d4
     bsr.l  SEND_GA_PARAMETER

     subi.w #08, d6
180  cmp.w  #0000, d6
     beq    SHOW_CHROMO_PICO_GOON
     subi.b #01, chk_sum
     cmp.b  #00, chk_sum
     beq    SHOW_CHROMO_PICO
     move.b #20, d4
     bsr.l  SEND_CHB_BYTE
     bra.l  SHOW_CHROMO_PICO_SMALL_LOOP

SHOW_CHROMO_PICO_GOON
190  moveq  #32, d7
     bsr.l  SEND_SPACE
     move.b #0BA, d4             * = "| "
     bsr.l  SEND_CHB_BYTE
     move.b #0D, d4             * = "CR"
     bsr.l  SEND_CHB_BYTE
     moveq  #10, d7
     bsr.l  SEND_SPACE
     moveq  #65, d7
     bsr.l  SEND_LO_LINE
200  bsr.l  RECEIVERB_LOOP      * Auf Signal warten
     rts

***
*****

***
*** Name...: SHOW_PIC1_RES
*** Funktion: Anzeigen des besten PIC1-Resultates
210 *** Register: D0 - D7, A5
***
SHOW_PIC1_RES
     bsr.l  SHOW_RES_INTRO      * "Ergebnis von PIC"
     move.b #31, d4
     bsr.l  SEND_CHB_BYTE
     move.l #2020203A, d4       * ": "

```

```

    bsr .l SEND_CHB_1LONG
    moveq #42, d7
    bsr .l SEND_SPACE
220  move. b #$BA, d4          * = "|"
    bsr .l SEND_CHB_BYTE
    move. b #$0D, d4        * = "CR"
    bsr .l SEND_CHB_BYTE
    moveq #10, d7
    bsr .l SEND_SPACE
    moveq #65, d7
    bsr .l SEND_MI_LINE
    moveq #10, d7
    bsr .l SEND_SPACE
230  move. b #$BA, d4          * = "|"
    bsr .l SEND_CHB_BYTE
    moveq #65, d7
    bsr .l SEND_SPACE
    move. b #$BA, d4          * = "|"
    bsr .l SEND_CHB_BYTE
    move. b #$0D, d4        * = "CR"
    bsr .l SEND_CHB_BYTE

    bsr .l SHOW_NR_GEN      * "Anzahl an Generationen"
240  moveq #00, d0
    moveq #00, d1
    move. b gen1_hi, d0      * Anzahl Generationen
    lsl .l #08, d0          * ins High Byte "shiften"
    move. b gen1_mi, d0
    lsl .l #08, d0          * ins High Byte "shiften"
    move. b gen1_lo, d0
    moveq #00, d1
    moveq #00, d2
    bsr .l HEX2DEZ_LONG     * Datenkonvertierung, bessere Lesbarkeit
250  bsr .l DECODE_DEZ_LONG
    moveq #08, d7
    bsr .l SEND_SPACE
    move. b #$BA, d4          * = "|"
    bsr .l SEND_CHB_BYTE
    move. b #$0D, d4        * = "CR"
    bsr .l SEND_CHB_BYTE

    bsr .l SHOW_NR_CHILDS  * "Anzahl Nachkommen pro Generation"
260  moveq #00, d0
    move. b child_size1, d0
    moveq #00, d1
    moveq #00, d2
    bsr .l HEX2DEZ         * Datenkonvertierung, bessere Lesbarkeit
    bsr .l DECODE_DEZ
    moveq #08, d7
    bsr .l SEND_SPACE
    move. b #$BA, d4          * = "|"
    bsr .l SEND_CHB_BYTE
    move. b #$0D, d4        * = "CR"
270  bsr .l SEND_CHB_BYTE

    moveq #00, d0
    move. b pop_size1, d0
    bsr .l SHOW_POPSIZE    * "Groesse der Population"
    moveq #00, d1
    moveq #00, d2
    bsr .l HEX2DEZ
    bsr .l DECODE_DEZ
    moveq #08, d7
280  bsr .l SEND_SPACE
    move. b #$BA, d4          * = "|"
    bsr .l SEND_CHB_BYTE
    move. b #$0D, d4        * = "CR"
    bsr .l SEND_CHB_BYTE

    moveq #00, d0
    move. b chr_sizeH, d0
    lsl .l #08, d0
    move. l d0, d1

```



```

290  moveq  #00, d0
     move.b chr_sizeL, d0
     add.l  d1, d0
     bsr.l  SHOW_CHROMOSIZE      * "Groesse der Chromosome"
     moveq  #00, d1
     moveq  #00, d2
     bsr.l  HEX2DEZ
     bsr.l  DECODE_DEZ
     moveq  #08, d7
     bsr.l  SEND_SPACE
300  move.b  #$BA, d4             * = "|"
     bsr.l  SEND_CHB_BYTE
     move.b  #$0D, d4          * = "CR"
     bsr.l  SEND_CHB_BYTE

     moveq  #00, d0
     moveq  #00, d1
     move.b  fitness1_hi, d0
     lsl.l  #08, d0
     move.l  d0, d1
310  moveq  #00, d0
     move.b  fitness1_lo, d0
     add.l  d1, d0
     move.w  d0, d2
     moveq  #00, d0
     move.w  #$FFFF, d0
     sub.w  d2, d0
     bsr.l  SHOW_FITNESS      * "Fitness des besten Chromosomes"
     moveq  #00, d1
     moveq  #00, d2
320  bsr.l  HEX2DEZ
     bsr.l  DECODE_DEZ

     move.b  #$2C, d4          * = ", "
     bsr.l  SEND_CHB_BYTE
     moveq  #00, d0
     move.b  remainder1, d0
     bsr.l  REMAINDER_OUTPUT

     moveq  #03, d7
330  bsr.l  SEND_SPACE
     move.b  #$BA, d4          * = "|"
     bsr.l  SEND_CHB_BYTE
     move.b  #$0D, d4          * = "CR"
     bsr.l  SEND_CHB_BYTE

     move.l  a1, a5
     bsr.l  SHOW_BEST_RES      * "Beste Loesung"
     moveq  #00, d6
     move.b  chr_sizeH, d6
340  lsl.w  #$08, d6
     add.b  chr_sizeL, d6
     move.b  #$04, chk_sum     * chk_sum dient als Schleifenzaehler
     bra.l  SHOW_CHROMO_PIC1_SMALL_LOOP

SHOW_CHROMO_PIC1
     moveq  #32, d7
     bsr.l  SEND_SPACE
     move.b  #$BA, d4          * = "|"
     bsr.l  SEND_CHB_BYTE
350  move.b  #$0D, d4          * = "CR"
     bsr.l  SEND_CHB_BYTE
     move.b  #$04, chk_sum     * chk_sum dient als Schleifenzaehler
     moveq  #10, d7
     bsr.l  SEND_SPACE
     move.b  #$BA, d4          * = "|"
     bsr.l  SEND_CHB_BYTE
     moveq  #18, d7
     bsr.l  SEND_SPACE

360 SHOW_CHROMO_PIC1_SMALL_LOOP
     moveq  #00, d0
     move.b  (a5)+, d0

```

```

    moveq #00, d1
    moveq #00, d2
    bsr .l HEX2DEZ                * Datenkonvertierung , bessere Lesbarkeit
    move.l d1, d4
    lsr .l #08, d4
    bsr .l SEND_GA_PARAMETER
    move.l d1, d4
370  lsr .l #04, d4
    bsr .l SEND_GA_PARAMETER
    move.l d1, d4
    bsr .l SEND_GA_PARAMETER

    subi.w #08, d6
    cmp.w #0000, d6
    beq SHOW_CHROMO_PIC1_GOON
    subi.b #01, chk_sum
    cmp.b #00, chk_sum
380  beq SHOW_CHROMO_PIC1
    move.b #020, d4
    bsr .l SEND_CHB_BYTE
    bra.l SHOW_CHROMO_PIC1_SMALL_LOOP

SHOW_CHROMO_PIC1_GOON
    moveq #32, d7
    bsr .l SEND_SPACE
    move.b #0BA, d4                * = "|"
    bsr .l SEND_CHB_BYTE
390  move.b #0D, d4                * = "CR"
    bsr .l SEND_CHB_BYTE
    moveq #10, d7
    bsr .l SEND_SPACE
    moveq #65, d7
    bsr .l SEND_LO_LINE
    bsr .l RECEIVERB_LOOP        * Auf Signal warten
    rts

***
*****
400 *****

*****
***
*** Name....: SHOW_PIC2_RES
*** Funktion: Anzeigen des besten PIC2-Resultates
*** Register: D0 - D7, A5
***
SHOW_PIC2_RES
    bsr .l SHOW_RES_INTRO        * "Ergebnis von PIC"
410  move.b #032, d4
    bsr .l SEND_CHB_BYTE
    move.l #02020203A, d4        * ": "
    bsr .l SEND_CHB_1LONG
    moveq #42, d7
    bsr .l SEND_SPACE
    move.b #0BA, d4                * = "|"
    bsr .l SEND_CHB_BYTE
    move.b #0D, d4                * = "CR"
420  bsr .l SEND_CHB_BYTE
    moveq #10, d7
    bsr .l SEND_SPACE
    moveq #65, d7
    bsr .l SEND_MI_LINE
    moveq #10, d7
    bsr .l SEND_SPACE
    move.b #0BA, d4                * = "|"
    bsr .l SEND_CHB_BYTE
    moveq #65, d7
    bsr .l SEND_SPACE
430  move.b #0BA, d4                * = "|"
    bsr .l SEND_CHB_BYTE
    move.b #0D, d4                * = "CR"
    bsr .l SEND_CHB_BYTE

    bsr .l SHOW_NR_GEN          * "Anzahl an Generationen"

```

```

moveq #00, d0
moveq #00, d1
move.b gen2_hi, d0          * Anzahl Generationen
lsl .l #08, d0             * ins High Byte "shiften"
440 move.b gen2_mi, d0
lsl .l #08, d0             * ins High Byte "shiften"
move.b gen2_lo, d0
moveq #00, d1
moveq #00, d2
bsr .l HEX2DEZ_LONG       * Datenkonvertierung , bessere Lesbarkeit
bsr .l DECODE_DEZ_LONG
moveq #08, d7
bsr .l SEND_SPACE
move.b #$BA, d4           * = "|"
450 bsr .l SEND_CHB_BYTE
move.b #$0D, d4          * = "CR"
bsr .l SEND_CHB_BYTE

bsr .l SHOW_NR_CHILDS     * "Anzahl Nachkommen pro Generation"
moveq #00, d0
move.b child_size2, d0
moveq #00, d1
moveq #00, d2
bsr .l HEX2DEZ           * Datenkonvertierung , bessere Lesbarkeit
460 bsr .l DECODE_DEZ
moveq #08, d7
bsr .l SEND_SPACE
move.b #$BA, d4           * = "|"
bsr .l SEND_CHB_BYTE
move.b #$0D, d4          * = "CR"
bsr .l SEND_CHB_BYTE

moveq #00, d0
move.b pop_size2, d0
470 bsr .l SHOW_POPSIZE   * "Groesse der Population"
moveq #00, d1
moveq #00, d2
bsr .l HEX2DEZ
bsr .l DECODE_DEZ
moveq #08, d7
bsr .l SEND_SPACE
move.b #$BA, d4           * = "|"
bsr .l SEND_CHB_BYTE
move.b #$0D, d4          * = "CR"
480 bsr .l SEND_CHB_BYTE

moveq #00, d0
move.b chr_sizeH, d0
lsl .l #08, d0
move.l d0, d1
moveq #00, d0
move.b chr_sizeL, d0
add.l d1, d0
bsr .l SHOW_CHROMOSIZE   * "Groesse der Chromosome"
490 moveq #00, d1
moveq #00, d2
bsr .l HEX2DEZ
bsr .l DECODE_DEZ
moveq #08, d7
bsr .l SEND_SPACE
move.b #$BA, d4           * = "|"
bsr .l SEND_CHB_BYTE
move.b #$0D, d4          * = "CR"
500 bsr .l SEND_CHB_BYTE

moveq #00, d0
moveq #00, d1
move.b fitness2_hi, d0
lsl .l #08, d0
move.l d0, d1
moveq #00, d0
move.b fitness2_lo, d0
add.l d1, d0

```

```

    move.w d0, d2
510  moveq #00, d0
    move.w #$FFFF, d0
    sub.w d2, d0
    bsr.l SHOW_FITNESS          * "Fitness des besten Chromosoms"
    moveq #00, d1
    moveq #00, d2
    bsr.l HEX2DEZ
    bsr.l DECODE_DEZ

    move.b #$2C, d4             * = ", "
520  bsr.l SEND_CHB_BYTE
    moveq #00, d0
    move.b remainder2, d0
    bsr.l REMAINDER_OUTPUT

    moveq #03, d7
    bsr.l SEND_SPACE
    move.b #$BA, d4             * = "|"
    bsr.l SEND_CHB_BYTE
    move.b #$0D, d4             * = "CR"
530  bsr.l SEND_CHB_BYTE

    move.l a2, a5
    bsr.l SHOW_BEST_RES        * "Beste Loesung"
    moveq #00, d6
    move.b chr_sizeH, d6
    lsl.w #$08, d6
    add.b chr_sizeL, d6
    move.b #$04, chk_sum       * chk_sum dient als Schleifenzaehler
    bra.l SHOW_CHROMO_PIC2_SMALL_LOOP

540  SHOW_CHROMO_PIC2
    moveq #32, d7
    bsr.l SEND_SPACE
    move.b #$BA, d4             * = "|"
    bsr.l SEND_CHB_BYTE
    move.b #$0D, d4             * = "CR"
    bsr.l SEND_CHB_BYTE
    move.b #$04, chk_sum       * chk_sum dient als Schleifenzaehler
    moveq #10, d7
550  bsr.l SEND_SPACE
    move.b #$BA, d4             * = "|"
    bsr.l SEND_CHB_BYTE
    moveq #18, d7
    bsr.l SEND_SPACE

    SHOW_CHROMO_PIC2_SMALL_LOOP
    moveq #00, d0
    move.b (a5)+, d0
    moveq #00, d1
560  moveq #00, d2
    bsr.l HEX2DEZ              * Datenkonvertierung, bessere Lesbarkeit
    move.l d1, d4
    lsr.l #$08, d4
    bsr.l SEND_GA_PARAMETER
    move.l d1, d4
    lsr.l #$04, d4
    bsr.l SEND_GA_PARAMETER
    move.l d1, d4
    bsr.l SEND_GA_PARAMETER

570  subi.w #$08, d6
    cmp.w #$0000, d6
    beq SHOW_CHROMO_PIC2_GOON
    subi.b #$01, chk_sum
    cmp.b #$00, chk_sum
    beq SHOW_CHROMO_PIC2
    move.b #$20, d4
    bsr.l SEND_CHB_BYTE
    bra.l SHOW_CHROMO_PIC2_SMALL_LOOP

580  SHOW_CHROMO_PIC2_GOON

```

```

moveq #32, d7
bsr .l SEND_SPACE
move. b #$BA, d4          * = "|"
bsr .l SEND_CHB_BYTE
move. b #$0D, d4         * = "CR"
bsr .l SEND_CHB_BYTE
moveq #10, d7
bsr .l SEND_SPACE
590  moveq #65, d7
      bsr .l SEND_LO_LINE
      bsr .l RECEIVERB_LOOP      * Auf Signal warten
      rts
***
*****

*****
***
600  *** Name....: SHOW_PIC3_RES
      *** Funktion: Anzeigen des besten PIC3-Resultates
      *** Register: D0 - D7, A5
      ***
SHOW_PIC3_RES
      bsr .l SHOW_RES_INTRO      * "Ergebnis von PIC"
      move. b #$33, d4
      bsr .l SEND_CHB_BYTE
      move. l #$2020203A, d4     * ": "
610  bsr .l SEND_CHB_1LONG
      moveq #42, d7
      bsr .l SEND_SPACE
      move. b #$BA, d4          * = "|"
      bsr .l SEND_CHB_BYTE
      move. b #$0D, d4         * = "CR"
      bsr .l SEND_CHB_BYTE
      moveq #10, d7
      bsr .l SEND_SPACE
      moveq #65, d7
620  bsr .l SEND_MI_LINE
      moveq #10, d7
      bsr .l SEND_SPACE
      move. b #$BA, d4          * = "|"
      bsr .l SEND_CHB_BYTE
      moveq #65, d7
      bsr .l SEND_SPACE
      move. b #$BA, d4          * = "|"
      bsr .l SEND_CHB_BYTE
      move. b #$0D, d4         * = "CR"
      bsr .l SEND_CHB_BYTE
630
      bsr .l SHOW_NR_GEN        * "Anzahl an Generationen"
      moveq #00, d0
      moveq #00, d1
      move. b gen3_hi, d0       * Anzahl Generationen
      lsl .l #08, d0           * ins High Byte "shiften"
      move. b gen3_mi, d0
      lsl .l #08, d0           * ins High Byte "shiften"
      move. b gen3_lo, d0
      moveq #00, d1
640  moveq #00, d2
      bsr .l HEX2DEZ_LONG       * Datenkonvertierung, bessere Lesbarkeit
      bsr .l DECODE_DEZ_LONG
      moveq #08, d7
      bsr .l SEND_SPACE
      move. b #$BA, d4          * = "|"
      bsr .l SEND_CHB_BYTE
      move. b #$0D, d4         * = "CR"
      bsr .l SEND_CHB_BYTE
650  bsr .l SHOW_NR_CHILDS      * "Anzahl Nachkommen pro Generation"
      moveq #00, d0
      move. b child_size3, d0
      moveq #00, d1
      moveq #00, d2

```

```

bsr .l  HEX2DEZ                * Datenkonvertierung , bessere Lesbarkeit
bsr .l  DECODE_DEZ
moveq  #08, d7
bsr .l  SEND_SPACE
660  move.b  #$BA, d4            * = "|"
     bsr .l  SEND_CHB_BYTE
     move.b  #$0D, d4          * = "CR"
     bsr .l  SEND_CHB_BYTE

     moveq  #00, d0
     move.b  pop_size3, d0
     bsr .l  SHOW_POPSIZE      * "Groesse der Population"
     moveq  #00, d1
     moveq  #00, d2
700  bsr .l  HEX2DEZ
     bsr .l  DECODE_DEZ
     moveq  #08, d7
     bsr .l  SEND_SPACE
     move.b  #$BA, d4          * = "|"
     bsr .l  SEND_CHB_BYTE
     move.b  #$0D, d4          * = "CR"
     bsr .l  SEND_CHB_BYTE

     moveq  #00, d0
     move.b  chr_sizeH, d0
680  lsl .l  #08, d0
     move.l  d0, d1
     moveq  #00, d0
     move.b  chr_sizeL, d0
     add.l  d1, d0
     bsr .l  SHOW_CHROMOSIZE   * "Groesse der Chromosome"
     moveq  #00, d1
     moveq  #00, d2
     bsr .l  HEX2DEZ
     bsr .l  DECODE_DEZ
690  moveq  #08, d7
     bsr .l  SEND_SPACE
     move.b  #$BA, d4          * = "|"
     bsr .l  SEND_CHB_BYTE
     move.b  #$0D, d4          * = "CR"
     bsr .l  SEND_CHB_BYTE

     moveq  #00, d0
     moveq  #00, d1
     move.b  fitness3_hi, d0
700  lsl .l  #08, d0
     move.l  d0, d1
     moveq  #00, d0
     move.b  fitness3_lo, d0
     add.l  d1, d0
     move.w  d0, d2
     moveq  #00, d0
     move.w  #$FFFF, d0
     sub.w  d2, d0
     bsr .l  SHOW_FITNESS      * "Fitness des besten Chromosomes"
710  moveq  #00, d1
     moveq  #00, d2
     bsr .l  HEX2DEZ
     bsr .l  DECODE_DEZ

     move.b  #$2C, d4          * = ", "
     bsr .l  SEND_CHB_BYTE
     moveq  #00, d0
     move.b  remainder3, d0
720  bsr .l  REMAINDER_OUTPUT

     moveq  #03, d7
     bsr .l  SEND_SPACE
     move.b  #$BA, d4          * = "|"
     bsr .l  SEND_CHB_BYTE
     move.b  #$0D, d4          * = "CR"
     bsr .l  SEND_CHB_BYTE

```

```

    move.l a3, a5
    bsr.l SHOW_BEST_RES          * "Beste Loesung"
730  moveq #00, d6
    move.b chr_sizeH, d6
    lsl.w #08, d6
    add.b chr_sizeL, d6
    move.b #04, chk_sum          * chk_sum dient als Schleifenzaehler
    bra.l SHOW_CHROMO_PIC3_SMALL_LOOP

SHOW_CHROMO_PIC3
    moveq #32, d7
    bsr.l SEND_SPACE
740  move.b #0BA, d4              * = "|"
    bsr.l SEND_CHB_BYTE
    move.b #0D, d4              * = "CR"
    bsr.l SEND_CHB_BYTE
    move.b #04, chk_sum          * chk_sum dient als Schleifenzaehler
    moveq #10, d7
    bsr.l SEND_SPACE
    move.b #0BA, d4              * = "|"
    bsr.l SEND_CHB_BYTE
    moveq #18, d7
750  bsr.l SEND_SPACE

SHOW_CHROMO_PIC3_SMALL_LOOP
    moveq #00, d0
    move.b (a5)+, d0
    moveq #00, d1
    moveq #00, d2
    bsr.l HEX2DEZ                * Datenkonvertierung, bessere Lesbarkeit
    move.l d1, d4
    lsr.l #08, d4
760  bsr.l SEND_GA_PARAMETER
    move.l d1, d4
    lsr.l #04, d4
    bsr.l SEND_GA_PARAMETER
    move.l d1, d4
    bsr.l SEND_GA_PARAMETER

    subi.w #08, d6
    cmp.w #0000, d6
    beq SHOW_CHROMO_PIC3_GOON
770  subi.b #01, chk_sum
    cmp.b #00, chk_sum
    beq SHOW_CHROMO_PIC3
    move.b #020, d4
    bsr.l SEND_CHB_BYTE
    bra.l SHOW_CHROMO_PIC3_SMALL_LOOP

SHOW_CHROMO_PIC3_GOON
    moveq #32, d7
    bsr.l SEND_SPACE
780  move.b #0BA, d4              * = "|"
    bsr.l SEND_CHB_BYTE
    move.b #0D, d4              * = "CR"
    bsr.l SEND_CHB_BYTE
    moveq #10, d7
    bsr.l SEND_SPACE
    moveq #65, d7
    bsr.l SEND_LO_LINE
    bsr.l RECEIVERB_LOOP          * Auf Signal warten
    rts
790  ***
    *****

*****
*** Hilfsfunktion, um Nachkommastellen auszugeben.
REMAINDER_OUTPUT
    move.b #00, rbit0            * 1. Nachkommastelle
    move.b #00, rbit1            * 2. Nachkommastelle
    move.b #00, rbit2            * 3. Nachkommastelle
800

```

```

    btst.b #$00,d0
    beq   RTEST_B1
    addi.b #$04,rbit2
RTEST_B1
    btst.b #$01,d0
    beq   RTEST_B2
    addi.b #$08,rbit2
    cmp.b #$0A,rbit2
    blt   RTEST_B2
810    addi.b #$01,rbit1
    subi.b #$0A,rbit2
RTEST_B2
    btst.b #$02,d0
    beq   RTEST_B3
    addi.b #$01,rbit1
    addi.b #$06,rbit2
    cmp.b #$0A,rbit2
    blt   RTEST_B3
    addi.b #$01,rbit1
820    subi.b #$0A,rbit2
RTEST_B3
    btst.b #$03,d0
    beq   RTEST_B4
    addi.b #$03,rbit1
    addi.b #$01,rbit2
    cmp.b #$0A,rbit2
    blt   RTEST_B4
    addi.b #$01,rbit1
    subi.b #$0A,rbit2
830 RTEST_B4
    btst.b #$04,d0
    beq   RTEST_B5
    addi.b #$06,rbit1
    addi.b #$03,rbit2
    cmp.b #$0A,rbit2
    blt   RTEST_B4_SEC_CHK
    addi.b #$01,rbit1
    subi.b #$0A,rbit2
RTEST_B4_SEC_CHK
840    cmp.b #$0A,rbit1
    blt   RTEST_B5
    addi.b #$01,rbit0
    subi.b #$0A,rbit1
RTEST_B5
    btst.b #$05,d0
    beq   RTEST_B6
    addi.b #$01,rbit0
    addi.b #$02,rbit1
    addi.b #$05,rbit2
850    cmp.b #$0A,rbit2
    blt   RTEST_B5_SEC_CHK
    addi.b #$01,rbit1
    subi.b #$0A,rbit2
RTEST_B5_SEC_CHK
    cmp.b #$0A,rbit1
    blt   RTEST_B6
    addi.b #$01,rbit0
    subi.b #$0A,rbit1
RTEST_B6
860    btst.b #$06,d0
    beq   RTEST_B7
    addi.b #$02,rbit0
    addi.b #$05,rbit1
    cmp.b #$0A,rbit1
    blt   RTEST_B7
    addi.b #$01,rbit0
    subi.b #$0A,rbit1
RTEST_B7
    btst.b #$07,d0
870    beq   RTEST_RDY
    addi.b #$05,rbit0
RTEST_RDY
    move.b rbit0,d4

```



```
addi.b  $$30,d4
bsr.l   SEND_CHB_BYTE
move.b  rbit1,d4
addi.b  $$30,d4
bsr.l   SEND_CHB_BYTE
move.b  rbit2,d4
880     addi.b  $$30,d4
        bsr.l   SEND_CHB_BYTE
        move.b  $$20,d4          = "_"
        bsr.l   SEND_CHB_BYTE
rts
***
*****
```



# Anhang C

## Microchip PIC17C43 Betriebssystem

Dateiname	Funktion
tonux.asm	Hauptschleife: Speichertest, Programm-Empfang, -Abarbeitung
memtest.asm	Testroutine des externen Speichers
getprg.asm	Programmempfang vom MC68340

Tabelle C.1: PIC17C43 Betriebssystem - Die Programm-Dateien und ihre Funktion

### C.1 Die Hauptdatei: tonux.asm

```
*****
***          PIC17C43-Betriebssystem fuer genetische Algorithmen  ***
***  Autor:      Tobias Schubert                                     ***
***  EMail:     schubert@informatik.uni-freiburg.de              ***
***  Datum:     14.09.1999                                       ***
***  Datei-Name: tonux.asm                                       ***
*****

10  Von Routine "memtest.a" genutzte Variablen/Speicherzellen :  ***
***  -----                                                    ***
***  WBUFFER     equ 0x21      Schreib-Register                 ***
***  RBUFFERH    equ 0x22      Lese-Register (High-Byte)        ***
***  RBUFFERL    equ 0x23      Lese-Register (Low Byte)         ***
***  ENDOFRAM    equ 0x24      End-Adresse des Speichers        ***
***  ERROR_LO    equ 0x25      Anzahl Fehler (Low Byte)         ***
***  ERROR_HI    equ 0x26      Anzahl Fehler (High Byte)        ***
***  OK          equ 0x27      Status: OK=0 --> kein Fehler     ***
20  *****

***  Festlegungen :                                             ***
***  -----                                                    ***
***  Modus = 0    "Normal"-Betriebsmodus des PIC17C43          ***
***  Modus = 1    Bestaetigung eines Motorola-Interrupts       ***
***  Modus = 2    Abarbeitung einer Anwendung                  ***
30  Interrupt ausloesen mit Schreibzugriff auf Adresse $1000   ***
***  Daten vom Motorola auslesen mit Lesezugriff auf $1100     ***
*****
```

```

LIST p=PIC17C43 ,f=INHX32
INCLUDE "p17c43.inc"

*** Programmier-Einstellungen :
*** Device:          PIC17C43
*** Oscillator:     XT
40 *** Watchdog:      TMR
*** Processor Mode:  Extended Microcontroller

*** Variablen-Definition :
*** Wichtig: "MODE" sollte an 0x41 liegen, da diese Zelle in den
*** Anwendungen nicht benutzt wird und "Mode" bei eingehenden IRQs
*** getestet wird.
SUM_INSTR    equ 0x34          ; Anzahl Befehle in einer Zeile "Hex-Daten"
ADDR_H       equ 0x35          ; Ziel-Adresse der zu speichernden Befehle
ADDR_L       equ 0x36          ; Ziel-Adresse der zu speichernden Befehle
50 ENDOFFILE  equ 0x37          ; Ende des empfangenen PIC-Programmes = 01
INSTR_L      equ 0x38          ; Befehl (low byte)
INSTR_H      equ 0x39          ; Befehl (high byte)
MODE         equ 0x41          ; Modus des PIC-Prozessors
PIC_TO_MOT   equ 0x3A          ; Daten-Register: Daten an den Motorola
MOT_TO_PIC   equ 0x1D          ; Daten-Register: Daten vom Motorola

        ORG    0000
reset   GOTO  START

60
        ORG    0008
int_vec GOTO  READ_FROM_MOTOROLA ; externer Interrupt vom Motorola,
                                   ; ausgeloeset Daten auslesen aus PLD

        ORG    0010
rtcc_vec MOVLW H'20'
         MOVWF PCLATH
         LCALL H'10'
         RETFIE

70
        ORG    0018
rt_vec   MOVLW H'20'
         MOVWF PCLATH
         LCALL H'18'
         RETFIE

        ORG    0020
peri_vec MOVLW H'20'
         MOVWF PCLATH
80        LCALL H'20'
         RETFIE

*** Programmstart :
        ORG    0050
START   CLRF  PIC_TO_MOT, 1      ; Register initialisieren
         CLRF  MOT_TO_PIC, 1
         CLRF  MODE, 1
         CLRF  SUM_INSTR, 1
         CLRF  ADDR_H, 1
90        CLRF  ADDR_L, 1
         CLRF  ENDOFFILE, 1
         CLRF  INSTR_L, 1
         CLRF  INSTR_H, 1

*** externen PIC-Speicher testen, OK=0 --> kein Lese-/Schreib-Fehler
        CALL  MEM_TEST_START

*** "Interrupt-Handling" und "Memory Map" festlegen
        CLRF  DDRB, 1           ; PORTB als Ausgang fuer MAP0/1-Steuerung
100      MOVLW B'11111111'
         MOVWF PORTB           ; MAP0/1=1 --> Speicher: $2000 - $FFFF
         BSF  INTSTA, 0        ; Bit0 von PORTA setzen, d.h. als
                                   ; "int_vec" verwenden
         BCF  CPUSTA, 4        ; alle Interrupt-Quellen erlauben

```

```

        MOVLW B'00000000'
        ADDWF OK, 0           ; Ergebnis des Speichertestes
        MOVWF PIC_TO_MOT     ; in Register fuer den Motorola speichern
        CLRF  MODE, 1

110    ;*** Warten bis der Motorola das Ergebnis des Speichertestes anfordert
        CALL  WAITING_FOR_MOTOROLA
        MOVLW B'00000001'
        CPFSEQ MOT_TO_PIC
        BSF   PIC_TO_MOT, 5   ; Test der Datenuebergabe des Motorola
        CALL  WRITE_BYTE_TO_MOTOROLA

        ;*** Motorola signalisiert mit 00, dass der PIC Programm empfangen soll
        ;                               mit 01, dass der PIC keine Aufgabe erhaelt.
120    CLRF  MODE, 1
        CALL  WAITING_FOR_MOTOROLA
        MOVLW B'00000000'
        CPFSEQ MOT_TO_PIC
        GOTO  START           ; MOT_TO_PIC = (01) hex

        ;*** Empfang des abzuarbeitenden PIC-Programmes
        CALL  GET_PRG_FROM_MOTOROLA

130    ;*** "MODE" aendern, um Motorola-IRQs "umzuleiten"
        ;*** (vgl. "READ_FROM_MOTOROLA")
        MOVLW H'02'
        MOVWF MODE

        ;*** Anwendung abarbeiten (Startadresse ist (2000) hex)
        MOVLW H'20'
        MOVWF PCLATH
140    LCALL H'00'

        ;*** --> Programm-Anfang
        CLRWDI                ; "Watchdog Timer" initialisieren
        GOTO  START

        ;*****
        ;***
150    ;*** Name....: WRITE_BYTE_TO_MOTOROLA
        ;*** Funktion: Beim Motorola Interrupt ausloesen und "PIC_TO_MOT"
        ;***           uebergeben.
        ;*** Register: TBLPTRH, TBLPTRL um mit $1000 das PLD zu aktivieren,
        ;***           PIC_TO_MOT enthaelt das zu uebergebende Byte.
        ;***
WRITE_BYTE_TO_MOTOROLA
        MOVLW 10
        MOVWF TBLPTRH
        CLRF  TBLPTRL, 1     ; "Table Pointer" = $1000
160    TABLWT 1, 0, PIC_TO_MOT ; PLD generiert beim Motorola
        RETURN              ; einen Interrupt.
        ;***
        ;*****

        ;*****
        ;***
170    ;*** Name....: READ_FROM_MOTOROLA
        ;*** Funktion: Daten vom Motorola aus dem PLD auslesen.
        ;***           Besonders wichtig auch fuer den Datenaustausch aus
        ;***           der PIC-Anwendung heraus (MODE = 2).
        ;*** Register: TBLPTRH, TBLPTRL um mit $1100 das PLD zu aktivieren,
        ;***           MOT_TO_PIC enthaelt das gelesene Byte.
        ;***
READ_FROM_MOTOROLA
        MOVLW H'00'
        CPFSEQ MODE
        GOTO  $+9

```

```

180      MOVLW 0x11
      MOVWF TBLPTRH
      CLRF  TBLPTRL, 1           ; "Table Pointer" = $1100
      TABLRD 1, 0, WREG
      TLRD 1, WREG
      MOVWF MOT_TO_PIC
      INCF  MODE, 1           ; Gilt als Bestaetigung
      RETFIE

190      MOVLW H'20'           ; In Anwender-Routine verzweigen
      MOVWF PCLATH
      LCALL H'08'
      RETFIE

;***
;*****

;*****
;*** Name...: WAITING_FOR_MOTOROLA
;*** Funktion: Auf Motorola-IRQ warten und zur Bestaetigung
200 ;*** "MODE" inkrementieren.
;***
      WAITING_FOR_MOTOROLA
      MOVLW H'01'
      CPFSEQ MODE
      GOTO  WAITING_FOR_MOTOROLA
      RETURN
;*****

210 ;*** Include-Dateien:
      INCLUDE "memtest.asm"           ; Speichertest
      INCLUDE "getprg.asm"           ; PIC-Programm vom Motorola empfangen
      END

```

## C.2 PIC17C43-Speichertest: memtest.asm

```

;*****
;***          Test des externen PIC-Speichers          ***
;*** Autor:    Tobias Schubert          ***
;*** EMail:    schubert@informatik.uni-freiburg.de    ***
;*** Datum:    09.09.1999          ***
;*** Datei-Name: memtest.asm          ***
;*****

10 ;*****
;***          ***
;*** Idee: Schreibe aufsteigende Werte in alle Speicherzellen und ***
;*** lese diese danach wieder aus (beide Speicherbloecke). ***
;*** Bsp.:          ***
;***          $(2001) = 02 03          ***
;***          $(2002) = 04 05          ***
;***          $(2003) = 05 06          ***
;***          $(2004) = 06 07          ***
;***          $(2005) = 07 08          ***
20 ;***          $(2006) = 09 0A usw.          ***
;***          ***
;*****

;*****
;***          ***
;*** Register:          ***
;***          _____          ***
;***          ***
;***          ***

```

```

30 ;*** OK = 00                kein Fehler                ***
;*** OK = 01                Fehler beim Lesen/Schreiben  ***
;***                        ***
;*** ERROR_LO              Anzahl Fehler (Low Byte)     ***
;*** ERROR_HI              Anzahl Fehler (High Byte)    ***
;***                        ***
;*****

;*** Variablen-Definitionen :
40 WBUFFER equ 0x21          ; Schreib-Register
RBUFFERH equ 0x22          ; Lese-Register (High-Byte)
RBUFFERL equ 0x23          ; Lese-Register (Low Byte)
ENDOFRAM equ 0x24          ; End-Adresse des Speichers
ERROR_LO equ 0x25          ; Anzahl Fehler (Low Byte)
ERROR_HI equ 0x26          ; Anzahl Fehler (High Byte)
OK equ 0x27                ; Status: OK=0 --> kein Fehler

;*****

50 ;***
;*** Name...: MEM_TEST_START
;*** Funktion: Externen Speicher des "PIC-Streifens" testen
;*** Register: TBLPTRH, TBLPTRL um Speicherzellen auszuwaehlen
;*** und obige Variablen-Definitionen
;***
MEM_TEST_START
        CLRF   DDRB, 1          ; PORTB als Ausgang, um mit MAP0/1
                                ; Speicherbereich zu waehlen
                                ; MAP0/1 = 0, Speicher: $2000 - $3FFF
60        CLRF   PORTB, 1
        CLRF   WBUFFER, 1
        CLRF   RBUFFERH, 1
        CLRF   RBUFFERL, 1
        CLRF   ERROR_LO, 1
        CLRF   ERROR_HI, 1
        CLRF   OK, 1
        MOVLW  20
        MOVWF  TBLPTRH
        CLRF   TBLPTRL, 1      ; "Table Pointer" = $2000
        MOVLW  40
70        MOVWF  ENDOFRAM

;*** Aufsteigende Werte ins RAM schreiben
WRITE_TO_RAM
        TLWT   1, WBUFFER      ; Table Latch (High Byte) = WBUFFER
        INCF   WBUFFER, 1      ; WBUFFER = WBUFFER + 1
        TABLWT 0, 1, WBUFFER   ; Table Latch (High Byte) = WBUFFER
        INCF   WBUFFER, 1      ; WBUFFER = WBUFFER + 1
        MOVFP  ENDOFRAM, WREG  ; Ende des Speicherblockes?
80        CPFSEQ TBLPTRH
        GOTO   WRITE_TO_RAM    ; WREG <> TBLPTRH
        MOVLW  0x00
        CPFSEQ TBLPTRL
        GOTO   WRITE_TO_RAM    ; WREG <> TBLPTRL

        MOVLW  40
        CPFSEQ ENDOFRAM
        GOTO   PREPARE_TO_READ ; Lesen/Vergleichen der Werte

90        MOVLW  B'11111111'    ; WREG = 255
        MOVWF  PORTB           ; MAP0/1 = 1, Speicher: $2000 - $FFFF
        MOVLW  20
        MOVWF  TBLPTRH
        CLRF   TBLPTRL, 1      ; "Table Pointer" = $2000

        CLRF   ENDOFRAM, 1
        GOTO   WRITE_TO_RAM

100 ;*** Lesen und Vergleichen der geschriebenen Werte
PREPARE_TO_READ
        CLRF   DDRB, 1          ; PORTB als Ausgang

```

```

        CLRF  PORTB, 1           ; MAP0/1 = 0, Speicher: $2000 - $3FFF
        MOVLW 20
        MOVWF TBLPTRH
        CLRF  TBLPTRL, 1       ; "Table Pointer" = $2000
        CLRF  WBUFFER, 1
        MOVLW 40
        MOVWF ENDOFRAM
110     READ_FROM_RAM
        MOVFP WBUFFER, WREG
        TABLRD 1,1,RBUFFERH
        TLRD 1,RBUFFERH
        TLRD 0,RBUFFERL
        CPFSEQ RBUFFERH
        CALL  SRAM_ERROR       ; WREG <> RBUFFERH
        INCF  WBUFFER, 1
        MOVFP WBUFFER, WREG
120     CPFSEQ RBUFFERL
        CALL  SRAM_ERROR       ; WREG <> RBUFFERL
        INCF  WBUFFER, 1
        MOVFP ENDOFRAM, WREG   ; Ende des Speicherbereiches?
        CPFSEQ TBLPTRH
        GOTO  READ_FROM_RAM    ; WREG <> TBLPTRH
        MOVLW 0x00
        CPFSEQ TBLPTRL         ; WREG <> TBLPTRL
        GOTO  READ_FROM_RAM

130     MOVLW 40
        CPFSEQ ENDOFRAM
        RETURN                 ; Ende der Funktion

        MOVLW B'11111111'      ; WREG = 255
        MOVWF PORTB           ; MAP0/1 = 1, Speicher: $2000 - $FFFF
        MOVLW 20
        MOVWF TBLPTRH
        CLRF  TBLPTRL, 1       ; "Table Pointer" = $2000

140     CLRF  ENDOFRAM, 1
        GOTO  READ_FROM_RAM

;*** Bei Fehlern wird OK=$01 gesetzt
SRAM_ERROR
        BSF   OK, 0
        CLRF  WREG, 1
        INCF  ERROR_LO, 1
        ADDWFC ERROR_HI, 1
150     RETURN
;***
;*****

```

### C.3 Programmempfang vom MC68340: getprg.asm

```

;*****
;***           Vom Motorola PIC-Anwendung empfangen           ***
;*** Autor:    Tobias Schubert                                 ***
;*** Email:    schubert@informatik.uni-freiburg.de           ***
;*** Datum:    09.09.1999                                     ***
;*** Datei-Name: getprg.asm                                   ***
;*****

10 ;*****
;***
;*** Name....: GET_PRG_FROM_MOTOROLA
;*** Funktion: Genetische Anwendung vom Motorola empfangen
;*** Register: TBLPTRH, TBLPTRL um Speicherzellen auszuwaehlen

```



```

***          und Variablen-Definitionen aus "tonux.asm"
***
GET_PRG_FROM_MOTOROLA
    CLRF    MODE, 1
    CALL   WAITING_FOR_MOTOROLA
20    MOVFP MOT_TO_PIC, WREG
    MOVWF  SUM_INSTR
    MOVLW  B'00000001'
    MOVWF  PIC_TO_MOT
    CALL   WRITE_BYTE_TO_MOTOROLA          ; ' Handshake'-Signal

    CLRF    MODE, 1
    CALL   WAITING_FOR_MOTOROLA
    MOVLW  B'00000000'
30    CPFSEQ SUM_INSTR
    GOTO   $+2
    GOTO   $+3
    MOVFP  MOT_TO_PIC, WREG
    MOVWF  ADDR_H
    MOVLW  B'00000001'
    MOVWF  PIC_TO_MOT
    CALL   WRITE_BYTE_TO_MOTOROLA          ; ' Handshake'-Signal

    CLRF    MODE, 1
    CALL   WAITING_FOR_MOTOROLA
40    MOVLW  B'00000000'
    CPFSEQ SUM_INSTR
    GOTO   $+2
    GOTO   $+3
    MOVFP  MOT_TO_PIC, WREG
    MOVWF  ADDR_L
    MOVLW  B'00000001'
    MOVWF  PIC_TO_MOT
    CALL   WRITE_BYTE_TO_MOTOROLA          ; ' Handshake'-Signal
50    MOVLW  B'00001000'

    CLRF    MODE, 1
    CALL   WAITING_FOR_MOTOROLA
    MOVFP  MOT_TO_PIC, WREG
    MOVWF  ENDOFFILE
    MOVLW  B'00000001'
    MOVWF  PIC_TO_MOT
    CALL   WRITE_BYTE_TO_MOTOROLA          ; ' Handshake'-Signal

60 *** Gibt es ueberhaupt Befehle zu dekodieren?
    MOVLW  B'00000000'
    CPFSGT SUM_INSTR
    GOTO   MORE_LINES

INSTR_L_LOOP1
    CLRF    MODE, 1
    CALL   WAITING_FOR_MOTOROLA
70    MOVFP MOT_TO_PIC, WREG
    MOVWF  INSTR_L
    MOVLW  B'00000001'
    MOVWF  PIC_TO_MOT
    CALL   WRITE_BYTE_TO_MOTOROLA          ; ' Handshake'-Signal

    CLRF    MODE, 1
    CALL   WAITING_FOR_MOTOROLA
    MOVFP  MOT_TO_PIC, WREG
    MOVWF  INSTR_H
80    MOVFP ADDR_L, WREG
    MOVWF  TBLPTRL
    MOVFP  ADDR_H, WREG
    MOVWF  TBLPTRH
    MOVLW  B'00000000'
    TLWT   1, INSTR_H
    TABLWT 0, 1, INSTR_L
    INCF   ADDR_L, 1
    ADDWFC ADDR_H, 1

```

```

    MOVLW B'00000001'
    MOVWF PIC_TO_MOT
90    CALL  WRITE_BYTE_TO_MOTOROLA           ; ' Handshake'– Signal

    DECFSZ SUM_INSTR, 1
    DECFSZ SUM_INSTR, 1
    GOTO   INSTR_L_LOOP1

MORE_LINES
    MOVLW B'00000001'
    CPFSEQ ENDOFFILE
    GOTO   GET_PRG_FROM_MOTOROLA
100    RETURN

;***
;*****
```

# Anhang D

## Programm-Dateien zum "Travelling Salesman Problem"

Dateiname	Funktion
tsp.asm	Hauptschleife des genetischen Algorithmus
paramet.h	Parameter des genetischen Algorithmus
var.h	Variablen-Definitionen (1)
names.h	Variablen-Definitionen (2)
tspinc.asm	Einbinden der Probleminstanz
memptr.asm	Externen Speicher partitionieren
hlpfkt.asm	Hilfsfunktionen für indirekte Adressierung
random.asm	Generierung von Zufallszahlen
mathe.asm	Mathebibliothek
index.asm	Zuordnen von Indizes zu allen Chromosomen
fitness.asm	Zuordnen von Fitneßwerten zu den Chromosomen
game.asm	Genetische Basisfunktionen wie <i>Roulette-Wheel-Selection</i>
operator.asm	Rekombinations-Operatoren wie PMX-Crossover, etc.
kom.asm	Funktionen zum Datenaustausch mit dem MC68340
bestres.asm	Beste Lösung an den Motorola übermitteln
tspfit.asm	Fitneßfunktion des Travelling Salesman Problems
initops.asm	Vorbereitende Befehle, um Mutation, etc. einzuleiten

Tabelle D.1: Travelling Salesman Problem - Die Programm-Dateien und ihre Funktion

## D.1 Die Hauptdatei: tsp.asm

```

;*****
;***      Hauptprogramm : TSP-Problem      ***
;*** Autor :      Tobias Schubert      ***
;*** EMail :     schubert@informatik.uni-freiburg.de ***
;*** Datum :     22.10.1999      ***
;*** Datei-Name : tsp.asm      ***
;*****

LIST      p=17C43, f=INHX8M

10
        include "17c43.h"                ; PIC17C43 Header-Datei
        include "paramet.h"              ; Parameter fuer den gen. Algorithmus
        include "var.h"                  ; Speicherplatz reservieren
        include "names.h"                ; Variablen definieren/ueberladen

        org 2000
        goto    Main_Loop

20
        org 2008
int_vec  movlw   0x11                      ; Motorola-IRQ: Daten auslesen
        movwf  tblptrh
        clrf   tblptrl, 1
        tablrd 1, 0, temp2
        tlrld  1, temp2                    ; temp2 = Motorola-Daten
        incf   temp1, 1                    ; temp1 = 1 = "IRQ-Bestaetigung"
        return

30
        org 2010
rtcc_vec return

        org 2018
rt_vec   return

        org 2020
peri_vec return

40
        include "tspinc.asm"              ; Einbinden der TSP-Probleminstanz

        org 2300
        include "memptr.asm"              ; Zeiger auf externe Speicherbereiche,
        ; Schreiben/Lesen des externen RAM
        include "hlpfkt.asm"              ; Einige nuetzliche Hilfsfunktionen
        include "random.asm"              ; Erzeugen von Zufalls-Bitstrings
        include "mathe.asm"               ; Mathe-Bibliothek
        include "index.asm"               ; Chromosomen Indizes zuordnen
        include "fitness.asm"              ; Chromosomen Fitness zuordnen
        include "game.asm"                 ; Typische genetische Funktionen
50
        include "operator.asm"            ; Mutation, Crossover, etc.
        include "kom.asm"                  ; Routinen zum Datenaustausch mit
        ; anderen PICs ueber den Motorola
        include "bestres.asm"              ; Uebergabe der besten Loesung an den
        ; Motorola nach Algorithmus-Beendigung
        include "tspfit.asm"               ; Fitness-Fkt. fuer das TSP-Problem
        include "initops.asm"              ; Genetische Operatoren einleiten

Main_Loop
60
        ;*** PLD-Latches mit 0-Vektor initialisieren ,
        ;*** Zufallszahlen empfangen.
        clrf   intsta, 1
        bsf    intsta, 0                    ; Bit 0 von PORTA als Interrupt
        bcf    cpusta, 4                    ; Interrupts zulassen
        clrf   temp1, 1                    ; IRQ-Bestaetigung
        call   MOTOROLA_WAITING             ; Auf Motorola-IRQ warten (temp1=1)
        movfp  temp2, wreg
        movwf  RandLo                       ; Motorola-Seed
        call   SET_TABLE_POINTER            ; tblptrl/h = $1000
        clrf   wreg, 1
70
        tablwt 1, 0, wreg                    ; 0-Vektor an Motorola

```

```

    clrf    temp1, 1                ; IRQ-Bestaetigung
    call    MOTOROLA_WAITING        ; Auf Motorola-IRQ warten (temp1=1)
    movfp   temp2, wreg
    movwf   RandHi                  ; Motorola-Seed
    call    SET_TABLE_POINTER       ; tblptrl/h = $1000
    clrf    wreg, 1
    tablwt  1, 0, wreg              ; 0- Vektor an Motorola

;*** Entfernungen zwischen allen Staedten berechnen.
80    call    preprocessing

;*** Initialisieren einer Population.
    call    init_pop

;*** Berechnen der Fitness der initialen Population.
    call    compute_new_fitness

;*** Berechnen der Summe der Fitnesswerte, Sortieren der Indizes.
90    call    update_population

;*** Initiale Population an den Motorola uebergeben.
    call    NEW_RESULT              ; Datentausch

;*** Hauptschleife des genetischen Algorithmus.
gen_alg_loop
    clrf    loop_reg4, 1
    clrf    children_counter, 1
children_loop
100   call    Random100              ; Nichtdeterminismus bei Operator-Wahl
    movlw   D'51'
    cpfslt  cross_posLo
    goto    $+6

;*** Greedy-Crossover:
    call    make_greedy_crossover    ; 01 =< Zufallszahl =< 050
    incf    children_counter, 1
    call    make_greedy_crossover
    incf    children_counter, 1
110   goto    next_ga_loop

    movlw   D'81'
    cpfslt  cross_posLo
    goto    $+5

;*** PMX-Crossover:
    call    make_crossover            ; 51 =< Zufallszahl =< 080
    movlw   H'02'
    addwf   children_counter, 1
120   goto    next_ga_loop

    movlw   D'91'
    cpfslt  cross_posLo
    goto    $+06

;*** Lokale Verbesserung eines Chromosomes:
    call    make_local_improvement    ; 81 =< Zufallszahl =< 090
    incf    children_counter, 1
    call    make_local_improvement
    incf    children_counter, 1
130   goto    next_ga_loop

;*** Mutation:
    call    make_mutation              ; 91 =< Zufallszahl =< 100
    incf    children_counter, 1
    call    make_mutation
    incf    children_counter, 1

next_ga_loop
140   movlw   H'02'                  ; Anzahl Kinder inkrementieren
    addwf   loop_reg4, 1
    movlw   NO_OF_CHILDREN
    cpfseq  loop_reg4
    goto    children_loop            ; Weitere Kinder "erzeugen"

```

```

*** "Steady-State-Repraesentation", d.h. die schlechtesten
*** Chromosome werden pauschal durch die Kinder ersetzt .
call    delete_n_last

*** Berechnen der Summe der Fitnesswerte , Sortieren der Indizes ,
*** Inkrementieren des Generationszaehlers .
150 call    update_population

*** Datentausch einleiten ?
movlr   bank0
incf    data_change_periode , 1 ; "Generationszaehler" erhoehen
movlw   CHG_GEN
cpfstl  data_change_periode
call    NEW_RESULT ; Datentausch

160 *** Abbruchbedingung testen ( Beachte "GOTO-Sprung" ):
goto    Improve_Test

*** Ende des genetischen Algorithmus .
end_gen_alg ; Abbruchbedingung erreicht !
call    get_best_index
call    compute_tsp_fitness ; Bestimmen der optimalen Fitness
call    out_size ; Parameter in den Ausgabeblock
call    SEND_BEST_RESULTS ; beste Loesung an Motorola geben
170 return ; Zurueck zum "Betriebssystem"
end

```

## D.2 Parameter des Algorithmus: paramet.h

```

*****
*** Parameter des genetischen Algorithmus ***
*** Autor: Tobias Schubert ***
*** EMail: schubert@informatik.uni-freiburg.de ***
*** Datum: 22.10.1999 ***
*** Datei-Name: paramet.h ***
*****

10 *****
*** Anmerkung zu den Parametern :
*** Speicherbereich: $2000 - $FFFF
*** Groesse des Speichers: $FFFF-$2000 = $DFFF = d57343
*** = 114686 Byte
*** PreProcessing-Matrix: Bei max. 252 Staedten = (252*251)/2
*** = d31626
*** Max. Anzahl Chromosome: 100 --> 100*126 = d12600
*** Max. Anzahl Kinder: 70 --> 70*126 = d8820
*** Sonstiger Speicherbedarf: 100 Indizes , 100 Fitness-Werte
20 *** --> 100+100*2 = d300
*** Sonstiges: d200
***
*** Freier Speicher: 57343 - 31626 - 12600 - 8820 - 300 - 200
*** = d3797
*** Groesse des Programmes: =< 3797 Befehle , d.h. die letzte
*** im "Hex-File" angesprochene
*** Adresse darf hoechstens $5DAA sein .
*****

30 *****
*** Gueltige Problemgroessen fuer das TSP-Problem:
*** Max. 110 Staedte (jeweils Vielfache von 4!) mit
*** Koordinaten aus dem Bereich 0,0 ... 180,180.
*****
CONSTANT NO_OF_CITIES=D'060'

```

```

        CONSTANT          MAX_NO_OF_CITIES =D'252'

40 ;*****
   ;*** Groesse der Population festlegen :
   ;*** Gueltig im Bereich zwischen 1 und MAX_POP_SIZE.
   ;*****
        CONSTANT          POP_SIZE =0 x32
        CONSTANT          MAX_POP_SIZE =0 x64

   ;*****
   ;*** Anzahl Nachkommen pro Generation festlegen :
50 ;*** Gueltig im Bereich zwischen 1 und POP_SIZE-1
   ;*** und zwar programmbedingt eine gerade Anzahl.
   ;*****
        CONSTANT          NO_OF_CHILDREN =0 x20
        CONSTANT          MAX_NO_OF_CHILDREN =0 x46

   ;*****
   ;*** Anzahl an Generationen ohne Verbesserung des besten
   ;*** Chromosomes (Abbruchbedingung) angeben.
60 ;*** Gueltig im Bereich zwischen 1 und MAX_IMP_G_LO/HI.
   ;*****
        CONSTANT          IMP_G_LO =0 xC8           ; C8h = 200d
        CONSTANT          IMP_G_HI =0 x00
        CONSTANT          MAX_IMP_G_LO =0 xFF
        CONSTANT          MAX_IMP_G_HI =0 xFF

   ;*****
   ;*** Anzahl an Generationen zwischen zwei Datenanfragen
70 ;*** an den Motorola angeben.
   ;*** Gueltig im Bereich zwischen 1 und MAX_CHG_GEN.
   ;*****
        CONSTANT          CHG_GEN =0 x20           ; 20 h = 32d
        CONSTANT          MAX_CHG_GEN =0 xFF

   ;*****
   ;*** Ueberpruefen obiger Programm-Parameter auf ihre Gueltigkeit :
   ;*****
80   if      POP_SIZE ==0 || POP_SIZE > MAX_POP_SIZE
        ERROR "Falscher _Parameter : _POP_SIZE "
        endif

        if      NO_OF_CHILDREN ==0 || NO_OF_CHILDREN > MAX_NO_OF_CHILDREN
        ERROR "Falscher _Parameter : _NO_OF_CHILDREN "
        endif

        if      IMP_G_HI ==0 && IMP_G_LO ==0
90   ERROR "Falscher _Parameter : _IMP_G_LO/HI "
        endif

        if      IMP_G_HI > MAX_IMP_G_HI
        ERROR "Falscher _Parameter : _IMP_G_HI "
        endif

        if      MAX_IMP_G_HI == IMP_G_HI && IMP_G_LO > MAX_IMP_G_LO
        ERROR "Falscher _Parameter : _IMP_G_LO "
        endif

100   if      CHG_GEN ==0 || CHG_GEN > MAX_CHG_GEN
        ERROR "Falscher _Parameter : _CHG_GEN "
        endif

```

## D.3 Variablen-Definitionen (1): var.h

```

;*****
;***      Variablen/Parameter des Hauptprogrammes einstellen ***
;*** Autor:      Tobias Schubert      ***
;*** EMail:     schubert@informatik.uni-freiburg.de      ***
;*** Datum:     22.10.1999      ***
;*** Datei-Name: var.h      ***
;*****

RandLo      equ      0x1A      ; Zufallszahlen-Generator
10 RandHi    equ      0x1B

      CONSTANT      TEMP_PTR=0x1C      ; Register fuer die Mathebibliothek
      CBLOCK
      TEMP_PTR
      temp1 , temp2 , temp3 , temp4
      temp5 , temp6 , temp7 , temp8
      temp9 , temp10 , temp11 , temp12
      temp13 , temp14 , temp15 , temp16
      temp17 , temp18 , temp19 , temp20

      ENDC

20      CBLOCK      0x30      ; Globale genetische Parameter
      chromosom_size_lo , chromosom_size_hi
      population_size , number_of_children
      chrom_index , chromfitLo , chromfitHi
      child_index , childfitLo , childfitHi

      ENDC

      CONSTANT      FITSUM_PTR=0x3A      ; Wird in "game.asm" benoetigt
30      CBLOCK
      FITSUM_PTR
      fitsum1 , fitsum2 , fitsum3
      generation_counterLo
      generation_counterMi
      generation_counterHi
      children_counter

      ENDC

;*** Registerzelle 0x41 muss fuer das "Betriebssystem freigehalten werden!

40      CBLOCK      0x42      ; Daten des besten Chromosomes
      best_index , bestfitLo , bestfitHi

      ENDC

      CBLOCK      0x45      ; Adresse des besten Chromosomes
      BEST_CHROM_PTR_LO , BEST_CHROM_PTR_HI

      ENDC

50 CHROM_PTR_LO      equ      0x47      ; Zeiger fuer vers. Routinen
   CHROM_PTR_HI      equ      0x48
   INDEX_PTR_LO      equ      0x49
   INDEX_PTR_HI      equ      0x4A
   FIT_PTR_LO        equ      0x4B
   FIT_PTR_HI        equ      0x4C
   CHILDREN_CHROM_PTR_LO      equ      0x4D
   CHILDREN_CHROM_PTR_HI      equ      0x4E
   CHILDREN_INDEX_PTR_LO      equ      0x4F
   CHILDREN_INDEX_PTR_HI      equ      0x50
60 CHILDREN_FIT_PTR_LO      equ      0x51
   CHILDREN_FIT_PTR_HI      equ      0x52
   adrLo      equ      0x53
   adrHi      equ      0x54

      CBLOCK      0x55      ; Lokale Parameter vers. Routinen
      chrom1Lo , chrom1Hi , chrom2Lo , chrom2Hi
      chrom_index1 , chrom_index2 , no_of_child
      cross_posLo , cross_posHi , save_alusta , save_remainder

70      ENDC

```



```

CONSTANT      CHILD1_CHROM =0x55      ; Zeiger auf ch_chrom1Lo/Hi
CONSTANT      CHILD2_CHROM =0x57      ; Zeiger auf ch_chrom2Lo/Hi

CBLOCK        0x60                    ; Zaehler fuer die "Haupt-Schleife"
              loop_reg1, loop_reg2
              loop_reg3, loop_reg4
80  ENDC

CBLOCK        0x64                    ; Periode zw. 2 Datentausch-Operationen
              data_change_periode      ; Max. Anzahl Generationen ohne Ver-
              improve_fitness_lo       ; besserung des besten Chromosomes.
              improve_fitness_hi
              best_fit_old_lo, best_fit_old_hi
              best_old_remainder
              temp21, temp22
90  ENDC

CONSTANT      TSP_FITNESS_PTR =0x6C    ; Zeiger auf Fitnesswerte
CBLOCK        TSP_FITNESS_PTR
              tsp_fit_Lo, tsp_fit_Hi
              tsp_temp1, tsp_temp2
              tsp_temp3, tsp_temp4
              tsp_temp5, tsp_temp6
              tsp_temp7, tsp_temp8
              start_city, new_child_index
              next_city1, next_city2
              next_city3, next_city4
              tsp_ptr1_Hi, tsp_ptr1_Lo
              tsp_ptr2_Hi, tsp_ptr2_Lo
              tsp_ptr3_Hi, tsp_ptr3_Lo
              tsp_ptr4_Hi, tsp_ptr4_Lo
              distanceLo, distanceHi
              PMX_PTR_LO, PMX_PTR_HI
              dist_tmpLo, dist_tmpMi
              dist_tmpHi, dist_tmpSHi
110 dist_remainder, find4opt_tmp
              sqrtLo, sqrtMi, sqrtHi, sqrtSHi
              old_sqrtLo, old_sqrtMi, old_sqrtHi, old_sqrtSHi
              city1, city2, city3, city4
              ncity1, ncity2, ncity3, ncity4
              greedyHi, greedyLo, greedy_temp
              pp1, pp2, msLo
              PP_PTR_LO, PP_PTR_HI
              tmp_ptr_Lo, tmp_ptr_Hi
120 ENDC
CONSTANT      memptr1 =0xA8

```

## D.4 Variablen-Definitionen (2): names.h

```

*****
***          Variablen-Namen definieren/ueberladen      ***
***  Autor:   Tobias Schubert                            ***
***  EMail:   schubert@informatik.uni-freiburg.de       ***
***  Datum:   08.10.1999                                 ***
***  Datei-Name: names.h                                ***
*****

10 *****
***  Verschiedene Funktionen nutzen die Hilfsspeicherplaetze
***  "tempxx" unter anderen verstaendlicheren Namen.
***
*****

```

```

*** Benutzt in "mathe.asm".
numerator          equ    temp1          ; Zaehler
denominator        equ    temp2          ; Nenner
quotient           equ    temp3          ; Ergebnis , Quotient
20 remainder       equ    temp4          ; Rest
cntr8              equ    temp5          ; Zaehler
numerator16Lo      equ    temp1
numerator16Hi      equ    temp2
denominator16Lo    equ    temp3
denominator16Hi    equ    temp4
quotient16Lo       equ    temp5
quotient16Hi       equ    temp6
remainder16Lo      equ    temp7
remainder16Hi      equ    temp8
30 cntr16          equ    temp9
numerator24Lo      equ    temp1
numerator24Mi      equ    temp2
numerator24Hi      equ    temp3
denominator24Lo    equ    temp4
denominator24Mi    equ    temp5
denominator24Hi    equ    temp6
quotient24Lo       equ    temp7
quotient24Mi       equ    temp8
quotient24Hi       equ    temp9
40 remainder24Lo   equ    temp10
remainder24Mi      equ    temp11
remainder24Hi      equ    temp12
cntr24             equ    temp13
numerator32Lo      equ    temp1
numerator32Mi1     equ    temp2
numerator32Mi2     equ    temp3
numerator32Hi      equ    temp4
denominator32Lo    equ    temp5
denominator32Mi1   equ    temp6
50 denominator32Mi2 equ    temp7
denominator32Hi    equ    temp8
quotient32Lo       equ    temp9
quotient32Mi1      equ    temp10
quotient32Mi2      equ    temp11
quotient32Hi       equ    temp12
remainder32Lo      equ    temp13
remainder32Mi1     equ    temp14
remainder32Mi2     equ    temp15
remainder32Hi      equ    temp16
60 cntr32          equ    temp17
add16Lo            equ    temp1
add16Mi            equ    temp2
add16Hi            equ    temp3
add24Lo            equ    temp1
add24Mi1           equ    temp2
add24Mi2           equ    temp3
add24Hi            equ    temp4
mul24Lo            equ    temp1
mul24Mi1           equ    temp2
70 mul24Mi2         equ    temp3
mul24Hi            equ    temp4
sub24Lo            equ    temp1
sub24Mi            equ    temp2
sub24Hi            equ    temp3
dummy              equ    0xFF

*** Benutzt in "roulette_wheel_selection".
cum_sumLo          equ    temp5
cum_sumMi          equ    temp6
80 cum_sumHi       equ    temp7

```

## D.5 Einbinden der Problem Instanz: tspinc.asm

```

;*****
;***      TSP-Instanzen einbinden      ***
;*** Autor:      Tobias Schubert      ***
;*** EMail:     schubert@informatik.uni-freiburg.de ***
;*** Datum:     17.10.1999          ***
;*** Datei-Name: tspinc.asm         ***
;*****

10      if      NO_OF_CITIES ==D '004'
          include "tsp-in~1\tsp004.tsp"
          ;*** Chromosomengroesse in 16 Bit-Schritten festlegen :
          CONSTANT      CHROM_SIZE_LO =0x20
          CONSTANT      CHROM_SIZE_HI =0x00
        endif

          if      NO_OF_CITIES ==D '008'
          include "tsp-in~1\tsp008.tsp"
          ;*** Chromosomengroesse in 16 Bit-Schritten festlegen :
20      CONSTANT      CHROM_SIZE_LO =0x40
          CONSTANT      CHROM_SIZE_HI =0x00
        endif

          if      NO_OF_CITIES ==D '012'
          include "tsp-in~1\tsp012.tsp"
          ;*** Chromosomengroesse in 16 Bit-Schritten festlegen :
          CONSTANT      CHROM_SIZE_LO =0x60
          CONSTANT      CHROM_SIZE_HI =0x00
        endif

30      if      NO_OF_CITIES ==D '016'
          include "tsp-in~1\tsp016.tsp"
          ;*** Chromosomengroesse in 16 Bit-Schritten festlegen :
          CONSTANT      CHROM_SIZE_LO =0x80
          CONSTANT      CHROM_SIZE_HI =0x00
        endif

          if      NO_OF_CITIES ==D '020'
          include "tsp-in~1\tsp020.tsp"
40      ;*** Chromosomengroesse in 16 Bit-Schritten festlegen :
          CONSTANT      CHROM_SIZE_LO =0xA0
          CONSTANT      CHROM_SIZE_HI =0x00
        endif

          if      NO_OF_CITIES ==D '024'
          include "tsp-in~1\tsp024.tsp"
          ;*** Chromosomengroesse in 16 Bit-Schritten festlegen :
          CONSTANT      CHROM_SIZE_LO =0xC0
          CONSTANT      CHROM_SIZE_HI =0x00
50      endif

          if      NO_OF_CITIES ==D '028'
          include "tsp-in~1\tsp028.tsp"
          ;*** Chromosomengroesse in 16 Bit-Schritten festlegen :
          CONSTANT      CHROM_SIZE_LO =0xE0
          CONSTANT      CHROM_SIZE_HI =0x00
        endif

          if      NO_OF_CITIES ==D '032'
          include "tsp-in~1\tsp032.tsp"
60      ;*** Chromosomengroesse in 16 Bit-Schritten festlegen :
          CONSTANT      CHROM_SIZE_LO =0x00
          CONSTANT      CHROM_SIZE_HI =0x01
        endif

          if      NO_OF_CITIES ==D '036'
          include "tsp-in~1\tsp036.tsp"
          ;*** Chromosomengroesse in 16 Bit-Schritten festlegen :
          CONSTANT      CHROM_SIZE_LO =0x20
70      CONSTANT      CHROM_SIZE_HI =0x01
        endif

```

```

endif

if      NO_OF_CITIES ==D'040'
include "tsp-in~1\tsp040.tsp"
*** Chromosomengroesse in 16 Bit-Schritten festlegen:
CONSTANT      CHROM_SIZE_LO =0x40
CONSTANT      CHROM_SIZE_HI =0x01
endif

80  if      NO_OF_CITIES ==D'060'
include "tsp-in~1\tsp060.tsp"
*** Chromosomengroesse in 16 Bit-Schritten festlegen:
CONSTANT      CHROM_SIZE_LO =0xE0
CONSTANT      CHROM_SIZE_HI =0x01
endif

if      NO_OF_CITIES ==D'100'
include "tsp-in~1\tsp100.tsp"
*** Chromosomengroesse in 16 Bit-Schritten festlegen:
90  CONSTANT      CHROM_SIZE_LO =0x20
CONSTANT      CHROM_SIZE_HI =0x03
endif

if      NO_OF_CITIES ==D'140'
include "tsp-in~1\tsp140.tsp"
*** Chromosomengroesse in 16 Bit-Schritten festlegen:
CONSTANT      CHROM_SIZE_LO =0x60
CONSTANT      CHROM_SIZE_HI =0x04
100 endif

if      NO_OF_CITIES ==D'180'
include "tsp-in~1\tsp180.tsp"
*** Chromosomengroesse in 16 Bit-Schritten festlegen:
CONSTANT      CHROM_SIZE_LO =0xA0
CONSTANT      CHROM_SIZE_HI =0x05
endif

if      NO_OF_CITIES ==D'220'
include "tsp-in~1\tsp220.tsp"
*** Chromosomengroesse in 16 Bit-Schritten festlegen:
110 CONSTANT      CHROM_SIZE_LO =0xE0
CONSTANT      CHROM_SIZE_HI =0x06
endif

if      NO_OF_CITIES ==D'252'
include "tsp-in~1\tsp252.tsp"
*** Chromosomengroesse in 16 Bit-Schritten festlegen:
CONSTANT      CHROM_SIZE_LO =0xE0
CONSTANT      CHROM_SIZE_HI =0x07
120 endif

*** Test der Parameter aus "paramet.h", ob die Fitnesswerte und/oder
*** die Indizes der Population im GPR der Bank1 gehalten werden koennen,
*** oder ob beide Bereiche ins externe RAM verlegt werden muessen.
CONSTANT      SIZE=(CHROM_SIZE_LO/8)+(CHROM_SIZE_HI*0x20)
; SIZE = Anzahl Register fuer ein Chromosom

help1=0xFF - 0x20 ; Veruegbarer Speicher des GPR der Bank1
130 help2=help1-3*POP_SIZE ; Speicher ohne Indexblock und Fitnessblock

if      help2>=2*SIZE
MESSG "Index- und Fitnessblock koennen in Bank1 resident gehalten werden."
CONSTANT      IND=0x20 ; Zeiger auf GPR der Bank1
CONSTANT      FIT=IND+POP_SIZE
CONSTANT      CHROM=FIT+2*POP_SIZE
#define      IND_FIT_RESIDENT_
#define      IND_RESIDENT_
else
140 help2=help1-POP_SIZE
if      help2>=2*SIZE
MESSG "Indexblock kann in Bank1 resident gehalten werden."
CONSTANT      IND=0x20 ; Zeiger auf GPR der Bank1

```

```

        CONSTANT      FIT=IND+POP_SIZE
        CONSTANT      CHROM=FIT
        #define        IND_RESIDENT_
    else
        MESSG "Kein_kompletter_Block_wird_in_Bank1_resident_gehalten."
150      CONSTANT      IND=0x20          ; Zeiger auf GPR der Bank1
        CONSTANT      FIT=IND
        CONSTANT      CHROM=IND
        #define        NOT_RESIDENT_
    endif
endif

```

## D.6 Partitionierung des externen Speichers: memptr.asm

```

;*****
;***          Zeiger auf das externe RAM initialisieren , ***
;***          Schreiben/Lesen des externen RAM.           ***
;*** Autor:    Tobias Schubert                             ***
;*** EMail:    schubert@informatik.uni-freiburg.de       ***
;*** Datum:    23.09.1999                                 ***
;*** Datei-Name: memptr.asm                               ***
;*****

10      ;*****
;*** Funktion:  init_mem_ptr
;*** Job:       Initialisieren derjenigen Zeiger, die Speicherzellen
;***           des externen RAMs referenzieren.
init_mem_ptr
        clrf      BEST_CHROM_PTR_LO , 1
        clrf      BEST_CHROM_PTR_HI , 1
        clrf      CHROM_PTR_LO , 1
        clrf      CHROM_PTR_HI , 1
20      clrf      INDEX_PTR_LO , 1
        clrf      INDEX_PTR_HI , 1
        clrf      FIT_PTR_LO , 1
        clrf      FIT_PTR_HI , 1
        clrf      CHILDREN_CHROM_PTR_LO , 1
        clrf      CHILDREN_CHROM_PTR_HI , 1
        clrf      CHILDREN_FIT_PTR_LO , 1
        clrf      CHILDREN_FIT_PTR_HI , 1
        clrf      CHILDREN_INDEX_PTR_LO , 1
        clrf      CHILDREN_INDEX_PTR_HI , 1
30      clrf      temp1 , 1
        clrf      temp2 , 1

;*** Berechnung der Startadresse im externen Program Memory. Es wird nur soviel
;*** Speicher fuer die Daten bereitgestellt, wie auch wirklich gebraucht wird.
        movlw     (SIZE+1)/2
        movwf     temp1          ; Platz fuer bestes Chromosom
        mullw     POP_SIZE
        movfp     prodLo,wreg
        addwf     temp1, 1      ; Platz fuer Chromosomen der Population
40      movfp     prodHi,wreg
        addwfc    temp2, 1
        ifndef    IND_RESIDENT_
        movlw     (POP_SIZE+1)/2 ; Platz fuer Indizes
        addwf     temp1, 1
        clrf      wreg, 1
        addwfc    temp2, 1
        endif
        ifndef    IND_FIT_RESIDENT_
50      movlw     POP_SIZE      ; Platz fuer Fitnesswerte der Chromosomen
        addwf     temp1, 1
        clrf      wreg, 1
        addwfc    temp2, 1
        endif

```



```

movlw    (NO_OF_CHILDREN+1)/2
addwf   CHILDREN_INDEX_PTR_LO, 0
movwf   CHILDREN_FIT_PTR_LO
130 movfp   CHILDREN_INDEX_PTR_HI, wreg
addwfc  CHILDREN_FIT_PTR_HI, 1 ; CHILDREN_FIT_PTR_HI =
                                ; CHILDREN_INDEX_PTR_LO/HI
                                ; + (NO_OF_CHILDREN+1)/2

;*** PMX-Pointer berechnen.
movfp   BEST_CHROM_PTR_LO, wreg
movwf   PMX_PTR_LO
movfp   BEST_CHROM_PTR_HI, wreg
movwf   PMX_PTR_HI
movlw   (SIZE/2)+1
140 subwf  PMX_PTR_LO, 1
clrf   wreg, 1
subwfb  PMX_PTR_HI, 1
return

;*****

;*****
;*** Funktion: Data_Copy
;*** Job:      Ein Chromosom von tsp_ptr1_Lo/Hi nach
150 ;***      tsp_ptr2_Lo/Hi kopieren.
Data_Copy
clrf   loop_reg2, 1
Data_Copy_Loop
incf   loop_reg2, 1
movfp  tsp_ptr1_Lo, wreg
movwf  tblptrl
movfp  tsp_ptr1_Hi, wreg
movwf  tblptrh
160 tablrd 0, 0, tsp_temp1
tldr 0, tsp_temp1
tldr 1, tsp_temp2
movfp  tsp_ptr2_Lo, wreg
movwf  tblptrl
movfp  tsp_ptr2_Hi, wreg
movwf  tblptrh
tlwt 0, tsp_temp1
tablwt 1, 0, tsp_temp2
incf  tsp_ptr1_Lo, 1
clrf  wreg, 1
170 addwfc  tsp_ptr1_Hi, 1
incf  tsp_ptr2_Lo, 1
clrf  wreg, 1
addwfc  tsp_ptr2_Hi, 1
movlw  SIZE/2
cpfseq  loop_reg2
goto  Data_Copy_Loop
return

;*****

```

## D.7 Funktionen für indirekte Adressierung: hlpfkt.asm

```

;*****
;***      Hilfsfunktionen      ***
;*** Autor:      Tobias Schubert      ***
;*** EMail:     schubert@informatik.uni-freiburg.de      ***
;*** Datum:     01.09.1999      ***
;*** Datei-Name: hlpfkt.asm      ***
;*****

10 ;*** Autoinkrement von fsr0, fsr1.
auto_inc_fsr
bsf    alusta, 4

```

```

        bcf     alusta,5
        bsf     alusta,6
        bcf     alusta,7
        return

;*** Beende Autoinkrement oder -dekrement von fsr0 und fsr1 .
20 no_change_fsr
        bsf     alusta,5
        bsf     alusta,7
        return

;*** Autoinkrement fsr0
auto_inc_fsr0
        bsf     alusta,4
        bcf     alusta,5
30     return

;*** Autodekrement fsr0
auto_dec_fsr0
        bcf     alusta,4
        bcf     alusta,5
        return

40 ;*** Autoinkrement fsr1
auto_inc_fsr1
        bsf     alusta,6
        bcf     alusta,7
        return

;*** Beende Autoinkrement/-dekrement von fsr0 .
no_change_fsr0
        bsf     alusta,5
50     return

;*** Beende Autoinkrement/-dekrement von fsr1 .
no_change_fsr1
        bsf     alusta,7
        return

;*** Hilfsfunktion fuer "Roulette-Wheel-Selection"
60 set_cnt
        clrf   temp22, 1
        bsf   temp22, 0           ; temp22 = 1
        return

```

## D.8 Generierung von Zufallszahlen: random.asm

```

;*****
;*** Erzeugen von Pseudozufallssequenzen ***
;*** Autor: Tobias Schubert ***
;*** EMail: schubert@informatik.uni-freiburg.de ***
;*** Datum: 23.09.1999 ***
;*** Datei-Name: random.asm ***
;*****

10 ;*****
;*** Funktion: Random16
;*** Job: 16-Bit Pseudo Zufallsgenerator (Microchip AN544).
;*** Noetig fuer Gauss-Zufallszahlengenerator .
;***

```



```

Random16
    rlcw   RandHi, W
    xorwf  RandHi, W
    rlcw   wreg, F

    swapf  RandHi, F
20    swapf  RandLo, W
    rlncf  wreg, F
    xorwf  RandHi, W
    swapf  RandHi, F
    andlw  0x01
    rlcw   RandLo, F
    xorwf  RandLo, F
    rlcw   RandHi, F
    return
;*****

```

## D.9 Mathebibliothek: mathe.asm

```

;*****
;***          Mathe-Bibliothek          ***
;*** Autor:    Tobias Schubert          ***
;*** EMail:    schubert@informatik.uni-freiburg.de ***
;*** Datum:    08.10.1999              ***
;*** Datei-Name: mathe.asm             ***
;*****

10 ;*****
;*** Funktion: compare8
;*** Job:      Vergleicht zwei 8 Bit grosse Zahlen miteinander, deren
;***          Speicheradressen sich in den Hilfsregistern "temp1" und
;***          "temp2" befinden muessen. Als Ergebnis wird die Adresse der
;***          groesseren Zahl nach "temp1" geschrieben, die Adresse
;***          der kleineren Zahl nach "temp2".
compare8
    movfp  temp1, fsr0
20    movfp  temp2, fsr1

    movfp  indirekt1, wreg      ; wreg = Zahl2
    cpfslt indirekt0          ; skip if Zahl1 < Zahl2
    goto   end_compare8      ; Hier gilt: Zahl1 >= Zahl2

    ;*** Vertauschen der Adressen
    movpf  fsr1, temp1
    movpf  fsr0, temp2

end_compare8
30    return
;*****

;*****
;*** Funktion: compare16
;*** Job:      Vergleicht zwei 16 Bit grosse Zahlen miteinander, deren
;***          Speicheradressen sich in den Hilfsregistern "temp1" und
;***          "temp2" befinden muessen. Als Ergebnis wird die Adresse der
;***          groesseren Zahl nach "temp1" geschrieben, die Adresse der
40 ;***          kleineren Zahl nach "temp2". Eine 16-Bit grosse Zahl muss
;***          in zwei aufeinanderfolgenden Registern gespeichert sein.
compare16
    movfp  temp1, fsr0
    movfp  temp2, fsr1
    incf   fsr0, 1             ; High-Byte der 16-Bit Zahl1
    incf   fsr1, 1             ; High-Byte der 16-Bit Zahl2

    movfp  indirekt1, wreg      ; wreg = Zahl2Hi

```

```

    cpfslt   indirekt0           ; skip if Zahl1Hi < Zahl2Hi
50    goto   test_equalHi16      ; Hier gilt : Zahl1Hi >= Zahl2Hi
    goto   change_pos16

test_equalHi16
    cpfseq  indirekt0           ; skip if Zahl1Hi = Zahl2Hi
    goto   end_compare16       ; Hier gilt : Zahl1Hi > Zahl2Hi
    call   compare8
    goto   end_compare8

change_pos16
60    movfp  temp2,wreg          ; Tausch der Adressen beider Zahlen
    movfp  temp1,temp2
    movfp  wreg,temp1           ; temp1 = temp2

end_compare16
    return
;*****

;*****
70    *** Funktion : compare24
    *** Job:      Vergleicht zwei 24 Bit grosse Zahlen miteinander , deren
    ***          Speicheradressen sich in den Hilfsregistern temp1 und
    ***          temp2 befinden muessen. Als Ergebnis wird die Adresse der
    ***          grosseren Zahl nach temp1 geschrieben , die Adresse der kleineren
    ***          Zahl nach temp2. Benotigt die Register temp1 und temp2.
compare24
    movfp  temp1,fsr0
    movfp  temp2,fsr1
    incf   fsr0, 1
80    incf   fsr0, 1             ; High-Byte der 24- Bit Zahl1
    incf   fsr1, 1
    incf   fsr1, 1             ; High-Byte der 24- Bit Zahl2

    movfp  indirekt1,wreg       ; wreg = Zahl2Hi
    cpfslt indirekt0           ; skip if Zahl1Hi < Zahl2Hi
    goto   test_equalHi24      ; Hier gilt : Zahl1Hi >= Zahl2Hi
    goto   change_pos24

test_equalHi24
90    cpfseq  indirekt0           ; skip if Zahl1Hi = Zahl2Hi
    goto   end_compare24       ; Hier gilt : Zahl1Hi > Zahl2Hi
    call   compare16
    goto   end_compare24

change_pos24
    movfp  temp1,wreg           ; wreg = temp1
    movfp  temp2,temp1         ; temp1 = temp2
    movfp  wreg,temp2          ; temp2 = wreg = temp1

100 end_compare24
    return
;*****

;*****
110 *** Funktion : add16
    *** Job:      Addiert zwei 16 Bit grosse Zahlen , deren Low-Byte-
    ***          Speicheradressen sich in "fsr0" und "fsr1" befinden
    ***          muessen und schreibt das Ergebnis in die Register add16Lo,
    ***          add16Mi, add16Hi.
add16
    clrf   add16Lo, 1
    clrf   add16Mi, 1
    clrf   add16Hi, 1
    call   auto_inc_fsr        ; Autoinkrement von fsr0 , fsr1
    movfp  indirekt0,wreg
    addwf  indirekt1, 0
    movwf  add16Lo             ; add16Lo = Zahl1Lo + Zahl2Lo
    movfp  indirekt0,wreg
120    addwfc indirekt1, 0
    movwf  add16Mi             ; add16Mi = Zahl1Hi + Zahl2Hi + carry

```

```

    clrf    add16Hi , 1
    btfsc  _carry
    incf   add16Hi , 1           ; add16Hi = add16Hi + carry

    call   no_change_fsr       ; Autoinkrement von fsr0 , fsr1 beenden
    return

;*****
130 ;*****
;*** Funktion: add16_24
;*** Job:      Addiert eine 16-Bit Zahl, deren Adresse in "fsr0"
;***          stehen muss, zu einer 24-Bit Zahl, deren Adresse in "fsr1"
;***          stehen muss, und schreibt das Ergebnis nach add24Lo/Mi1/Mi2/Hi.
add16_24
    clrf   add24Lo , 1
    clrf   add24Mi1 , 1
    clrf   add24Mi2 , 1
140    clrf   add24Hi , 1
    call   auto_inc_fsr       ; Autoinkrement von fsr0 , fsr1
    movpf  indirekt0,wreg
    addwf  indirekt1, 0
    movwf  add24Lo           ; add24Lo = Zahl16Lo + Zahl24Lo
    movpf  indirekt0,wreg
    addwfc indirekt1, 0
    movwf  add24Mi1         ; add24Mi1 = Zahl16Hi + Zahl24Mi + carry
    clrf   wreg , 1
    addwfc indirekt1, 0
150    movwf  add24Mi2         ; add24Mi2 = Zahl24Hi + carry
    clrf   wreg , 1
    addwfc add24Hi , 1
    call   no_change_fsr     ; Autoinkrement von fsr0 , fsr1 beenden
    return

;*****

;*** Funktion: sub24_16
160 ;*** Job:      Subtrahiert eine 16-Bit-Zahl, deren Adresse in "fsr0"
;***          stehen muss, von einer 24-Bit Zahl, deren Adresse in "fsr1"
;***          stehen muss, und schreibt das Ergebnis nach "temp1" bis "temp3".
;***          Schema der Rechnung:
;***          Zahl24 = Zahl24Hi * 2^16 + Zahl24Mi * 2^8 + Zahl24Lo
;***          Zahl16 = Zahl16Hi * 2^8 + Zahl16Lo
;***          Zahl24-Zahl16 = Zahl24Hi*2^16 +
;***          (Zahl24Mi-Zahl16Hi)*2^8 + (Zahl24Lo-Zahl16Lo)
sub24_16
    call   auto_inc_fsr     ; Autoinkrement von fsr0 , fsr1

170    clrf   sub24Lo , 1
    clrf   sub24Mi , 1
    clrf   sub24Hi , 1

    movpf  indirekt0,wreg   ; wreg = Zahl16Lo
    subwf  indirekt1, 0     ; wreg = Zahl24Lo - Zahl16Lo
    movwf  sub24Lo
    movpf  indirekt0,wreg   ; wreg = Zahl16Hi
    subwfb indirekt1, 0     ; wreg = Zahl24Mi - Zahl16Hi - /c
180    movwf  sub24Mi
    clrf   wreg , 1
    subwfb indirekt1, 0     ; wreg = Zahl24Hi - 0 - /c
    movwf  sub24Hi

    call   no_change_fsr     ; Autoinkrement von fsr0 , fsr1 beenden
    return

;*****

190 ;*****
;*** Funktion: div8
;*** Job:      Berechnet Zaehler DIV Nenner (<= 8 Bit grosse Zahlen)
;***          und schreibt das Ergebnis nach quotient, den Rest der
;***          Division nach remainder. Der Zaehler muss dabei in numerator

```

```

***          stehen und der Nenner in denominator.
***          Temp1 bis temp5 werden fuer Rechnung benoetigt.
div8
    clrf      quotient, 1          ; quotient = Ergebnis
    clrf      remainder, 1        ; remainder = Rest
200    clrf      cntr8, 1          ; cntr8 dient als Zaehler
    bsf       cntr8, 3            ; cntr8=8

div8loop
    bcf       _carry              ; carry = 0
    rlcfc    numerator, 1
    rlcfc    remainder, 1
    movfp    denominator, wreg
    subwfb   remainder, 0        ; wreg = Rest - Teiler
210    btfsb   _carry            ; skip if alusta [0] = 1
    goto     no_sub8

sub_zahl_rest8
    movfp    denominator, wreg
    subwfb   remainder, 1        ; remainder = remainder - Teiler
    bsf     _carry

no_sub8
    rlcfc    quotient, 1
    decfsz   cntr8, 1
220    goto     div8loop
    return

;*****
;*****
;*** Funktion : mod8
;*** Job:      Berechnet Zahl MOD Teiler und schreibt das Ergebnis
;***          nach remainder. Die Zahl muss dabei in numerator stehen
;***          und der Teiler in denominator.
230 mod8
    call     div8
    return

;*****
;*****
;*** Funktion : div16
;*** Job:      Berechnet Zahl1 DIV Zahl2, wobei Zahl1 eine 16 Bit Zahl,
;***          die sich in numerator16Lo/Hi befindet, Zahl2 ist eine 16
240 ;***          Bit Zahl in denominatorLo/Hi. Das Ergebnis wird nach
;***          quotient16Lo/Hi geschrieben, der Rest der Division nach
;***          remainder16Lo/Hi. Temp1 bis temp9 werden benoetigt.
div16
    clrf     quotient16Lo, 1
    clrf     quotient16Hi, 1      ; Ergebnis
    clrf     remainder16Lo, 1
    clrf     remainder16Hi, 1     ; Rest
    clrf     cntr16, 1           ; cntr16 dient als Zaehler
250    bsf     cntr16, 4          ; cntr16 = 16

div16loop
    bcf     _carry                ; loesche carry-Bit
    rlcfc   numerator16Lo, 1      ; rotate left with carry Zahl1Lo
    rlcfc   numerator16Hi, 1      ; rotate left with carry Zahl1Hi
    rlcfc   remainder16Lo, 1
    rlcfc   remainder16Hi, 1
    movfp   denominator16Hi, wreg ; wreg = Zahl2Hi
    subwfb  remainder16Hi, 0      ; wreg = remainder16Hi - zahl2Hi
260    btfsb  _zero                ; skip if alusta [2]=1
    goto    not_zero16
    movfp   denominator16Lo, wreg ; wreg = Zahl2Lo
    subwfb  remainder16Lo, 0      ; wreg = remainder16Lo - Zahl2Lo

not_zero16
    btfsb   _carry                ; skip if alusta [0]=1 -> carry,
;          falls Zahl2 < Rest.
    goto    no_sub16

```

```

sub_z2_r16
270   movfp   denominator16Lo,wreg   ; wreg = Zahl2Lo
      subwf   remainder16Lo, 1      ; remainder16Lo = remainder16Lo - denominator16Lo
      movfp   denominator16Hi,wreg
      subwfb  remainder16Hi, 1      ; remainder16Hi = remainder16Hi - Zahl2Hi - /c
      bsf     _carry                 ; alusta [0] = 1

no_sub16
      rlcfc  quotient16Lo, 1
      rlcfc  quotient16Hi, 1
      decfsz cntr16, 1
280   goto   div16loop
      return

;*****
;*****
;*** Funktion : mod16
;*** Job:      Berechnet Zahl1 MOD Zahl2, wobei Zahl1 eine 16 Bit
;***          Zahl in numerator16Lo und numerator16Hi ist und Zahl2
;***          eine 16 Bit Zahl an Speicheradresse in denominator16Lo
290 ;***          und denominator16Hi ist. Das Ergebnis wird nach
;***          remainder16Lo und remainder16Hi geschrieben.
mod16
      call   div16
      return

;*****
;*****
;*** Funktion : div24
;*** Job:      Berechnet Zahl1 DIV Zahl2, wobei Zahl1 eine 24 Bit
300 ;***          Zahl, die sich in numerator24Lo/Mi/Hi befindet, Zahl2
;***          ist eine 24 Bit Zahl in denominator24Lo/Mi/Hi. Das
;***          Ergebnis wird nach quotient24Lo/Mi/Hi geschrieben, der
;***          Rest der Division nach remainder24Lo/Mi/Hi.
;***          Temp1 bis temp13 werden benoetigt.
div24
      clrf   quotient24Lo, 1
      clrf   quotient24Mi, 1
      clrf   quotient24Hi, 1      ; Ergebnis
310   clrf   remainder24Lo, 1
      clrf   remainder24Mi, 1
      clrf   remainder24Hi, 1    ; Rest

      movlw  .24
      movwf  cntr24              ; cntr24 = 24, dient als Zaehler

div24loop
      bcf    _carry              ; loesche carry-Bit
320   rlcfc  numerator24Lo, 1
      rlcfc  numerator24Mi, 1
      rlcfc  numerator24Hi, 1    ; rotate left with carry Zahl1
      rlcfc  remainder24Lo, 1
      rlcfc  remainder24Mi, 1
      rlcfc  remainder24Hi, 1   ; rotate left with carry Rest

      movfp  denominator24Hi,wreg
      subwf  remainder24Hi, 0
      btfsz  _zero
      goto   not_zero24
330   movfp  denominator24Mi,wreg
      subwf  remainder24Mi, 0
      btfsz  _zero
      goto   not_zero24
      movfp  denominator24Lo,wreg
      subwf  remainder24Lo, 0    ; Pruefen, ob Zahl2 > Rest

not_zero24
      btfsz  _carry              ; carry gesetzt, falls Zahl2 < Rest.
340   goto   no_sub24

```

```

sub_z2_r24
    movfp    denominator24Lo,wreg    ; wreg = Zahl2Lo
    subwf    remainder24Lo, 1        ; remainder24Lo = remainder24Lo - Zahl2Lo
    movfp    denominator24Mi,wreg
    subwfb   remainder24Mi, 1
    movfp    denominator24Hi,wreg
    subwfb   remainder24Hi, 1        ; denominator24Lo = denominator24Lo
                                        ; - Zahl2Hi - /c
    bsf      _carry                  ; alusta [0] = 1
350
no_sub24
    rlc     quotient24Lo, 1
    rlc     quotient24Mi, 1
    rlc     quotient24Hi, 1
    decfsz  cntr24, 1
    goto    div24loop
    return
;*****

360
;*****
;*** Funktion: mod24
;*** Job:      Berechnet Zahl1 (numerator24Lo/Mi/Hi) MOD Zahl2
;***          (denominator24Lo/Mi/Hi) und schreibt
;***          das Ergebnis nach remainder24Lo/Mi/Hi.
mod24
    call    div24
    return
;*****

370
;*****
;*** Funktion: div32
;*** Job:      Berechnet Zahl1 DIV Zahl2. Zahl1 muss in numerator32Lo/Mi1/Mi2/Hi
;***          stehen, Zahl2 in denominator32Lo/Mi1/Mi2/Hi. Das Ergebnis wird
;***          nach quotient32Lo/Mi1/Mi2/Hi geschrieben, der Rest der Division
;***          nach remainder32Lo/Mi1/Mi2/Hi.
div32
    clrf    quotient32Lo, 1
    clrf    quotient32Mi1, 1
380    clrf    quotient32Mi2, 1
    clrf    quotient32Hi, 1        ; Ergebnis
    clrf    remainder32Lo, 1
    clrf    remainder32Mi1, 1
    clrf    remainder32Mi2, 1
    clrf    remainder32Hi, 1        ; Rest
    clrf    cntr32, 1              ; cntr32 dient als Zaehler
    bsf     cntr32, 5              ; cntr32 = 32

div32loop
390    bcf     alusta, 0            ; loesche carry-Bit

    rlc     numerator32Lo, 1
    rlc     numerator32Mi1, 1
    rlc     numerator32Mi2, 1
    rlc     numerator32Hi, 1        ; rotate left with carry Zahl1

    rlc     remainder32Lo, 1
    rlc     remainder32Mi1, 1
    rlc     remainder32Mi2, 1
400    rlc     remainder32Hi, 1        ; rotate left with carry Rest

    movfp   temp8,wreg
    subwfb  remainder32Hi, 0
    btfs   alusta,2
    goto    not_zero32
    movfp   temp7,wreg
    subwfb  remainder32Mi2, 0
    btfs   alusta,2
    goto    not_zero32
410    movfp   temp6,wreg
    subwfb  remainder32Mi1, 0
    btfs   alusta,2
    goto    not_zero32

```

```

        movfp   temp5,wreg
        subwf   remainder32Lo, 0          ; Pruefen, ob Zahl2 > Rest

not_zero32
        btfs    alusta,0                 ; skip if alusta[0]=1 --> carry,
                                        ; falls Zahl2 < Rest.
420      goto    no_sub32

sub_z2_r32
        movfp   temp5,wreg
        subwf   remainder32Lo, 1
        movfp   temp6,wreg
        subwfb  remainder32Mi1, 1
        movfp   temp7,wreg
        subwfb  remainder32Mi2, 1
430      movfp   temp8,wreg
        subwfb  remainder32Hi, 1         ; Rest = Zahl2 - Rest
        bsf     alusta,0                 ; alusta[0] = 1

no_sub32
        rlcfc  quotient32Lo, 1
        rlcfc  quotient32Mi1, 1
        rlcfc  quotient32Mi2, 1
        rlcfc  quotient32Hi, 1         ; Rotate left with carry Ergebnis

440      decfsz  cntr32, 1
        goto    div32loop
        return
;*****

```

## D.10 Index-Zuordnung: index.asm

```

;*****
;***                               Index-Berechnungen                               ***
;*** Autor:      Tobias Schubert      ***
;*** EMail:     schubert@informatik.uni-freiburg.de ***
;*** Datum:     02.09.1999          ***
;*** Datei-Name: index.asm          ***
;*****

10 ;*****
;*** Funktion:  get_index
;*** Job:       Schreibt die Adresse des Index des wreg-besten Elements
;***           der aktuellen Population in das Zeigerregister fsr0 und
;***           den wreg-besten Index selbst ins wreg.
;***           Vor: Indexblock steht vollstaendig in Bank1.
get_index
        sublw   IND+POP_SIZE           ; wreg = IND+POP_SIZE-wreg
        movwf   fsr0
        movlr   bank1
20      movpf   indirekt0,wreg
        movlr   bank0
        return
;*****

;*****
;*** Funktion:  get_index_ext
;*** Job:       Schreibt die Adresse des Index des wreg-besten
;***           Elements der aktuellen Population nach tblptr/h
;***           und den wreg-besten Index selbst ins wreg.
30      get_index_ext
        movwf   numerator
        movlw   (POP_SIZE+1)/2 - 1
        addwf   INDEX_PTR_LO, 0
        movwf   adrLo

```

```

    clrf    wreg, 1
    addwfc INDEX_PTR_HI, 0
    movwf  adrHi                ; adrLo/Hi = Adresse des Index an
                                ; hoechster Position im Indexblock
40    if    POP_SIZE%2==.0      ; POP_SIZE gerade
        decf numerator, 1
    endif

    bcf    _carry
    rrcf   numerator, 0
    movwf  quotient            ; quotient=numerator/2
    movpf  alusta, save_alusta ; Retten des alusta Zustandes
    subwf  adrLo, 0            ; wreg = adrLo/Hi - quotient
    movwf  tblptrl
50    clrf  wreg, 1
        subwfb adrHi, 0
    movwf  tblptrh            ; Adresse des gesuchten Index
                                ; im externen Speicher.
    tablrd 0,0,dummy          ; updates tablatch
    btfscc save_alusta,0      ; skip if Rest=0 --> read High_Byte
        goto  read_low_byte
    tlrdd  1,wreg
    goto  end_get_ind_ext

60 read_low_byte
    tlrdd  0,wreg

end_get_ind_ext
    return
;*****

```

## D.11 Fitneßwert-Zuordnung: fitness.asm

```

;*****
;***          Fitness-Funktionen          ***
;*** Autor:    Tobias Schubert            ***
;*** EMail:    schubert@informatik.uni-freiburg.de ***
;*** Datum:    02.09.1999                ***
;*** Datei-Name: fitness.asm            ***
;*****

10 ;*****
;*** Funktion: fitness
;*** Job:      Schreibt Adresse von FitLo des Chromosoms mit Index
;***          wreg in das Zeigerregister fsr0 und ins wreg. Der
;***          Index des Chromosoms muss vor dem Aufruf im wreg stehen.
;***          Vor: Die Fitnesswerte muessen in Bank1 stehen.
fitness
    mullw  2
    movfp  prodLo,wreg
    addlw  FIT-2            ; wreg = FIT + 2*index - 2
20    movwf fsr0
    return
;*****

;*****
;*** Funktion: fitness_ext
;*** Job:      Schreibt externe Programmspeicheradresse von FitLo
;***          des Chromosoms mit Index wreg nach tblptrl/h.
fitness_ext
30    decf  wreg, 1
        addwf FIT_PTR_LO, 0
    movwf  tblptrl
    clrf  wreg, 1
        addwfc FIT_PTR_HI, 0

```



```

movwf  tblptrh          ; tblptrl/h = FIT_PTR_LO/HI + (i-1)
tablrd 0,0,dummy      ; updates tablatch
return
;*****

```

## D.12 Genetische Basisfunktionen: game.asm

```

;*****
;***      Bibliothek typischer genetischer Funktionen ***
;*** Autor:      Tobias Schubert ***
;*** EMail:     schubert@informatik.uni-freiburg.de ***
;*** Datum:    22.10.1999 ***
;*** Datei-Name: game.asm ***
;*****

10 ;*****
;*** Funktion:  init_pop
;*** Job:      Zufaelliche Initialisierung einer Population, Initialisierung
;***          des Indexblockes, des Fitnessblockes und des besten Elements.
init_pop
;*** Initialisieren der Zeigerregister fuer indirekte Adressierung.
;*** Adressen geben Speicherzellen im externen Program Memory an.
call    init_mem_ptr

;*** Register loeschen/initialisieren.
20 movlr  bank0
   clrf  data_change_periode, 1 ; Periode zw. 2 Datentausch-Operationen
   clrf  improve_fitness_lo, 1 ; Max. Anzahl Generationen ohne Ver-
   clrf  improve_fitness_hi, 1 ; besserung des besten Chromosomes.
   clrf  best_fit_old_lo, 1
   clrf  best_fit_old_hi, 1
   clrf  best_old_remainder, 1

;*** Initialisieren der Chromosome mit einer Zufallssequenz der Groesse
;*** CHROM_SIZE, beginnend ab Adresse "CHROM_PTR". Die einzelnen
30 ;*** Chromosome koennen anschliessend mittels CHROM_PTR + (index-1)*SIZE
;*** angesprochen werden.

;*** Idee: Erzeuge einen String mit Stadt-Indizes aufsteigend,
;*** d.h. 00 01 02 03.

;*** Startadresse fuer die Chromosome.
movfp  CHROM_PTR_HI, wreg
movwf  tblptrh
movfp  CHROM_PTR_LO, wreg
40 movwf  tblptrl

;*** Hauptschleife: POP_SIZE-oft.
movlr  bank0
clrf  loop_reg1, 1
popinitloop
incf  loop_reg1, 1 ; Chromosomenzaehler

;*** Erzeugen eines Chromosomes.
50 movfp  loop_reg1, 1

   clrf  loop_reg2, 1
popinitloop2
incf  loop_reg2, 1
movfp  loop_reg2, wreg
rlncf wreg, 1
tlwt  1, wreg
decf  wreg, 1
tablwt 0, 1, wreg ; Schreiben + Zeiger inkrementieren

60 movlw  NO_OF_CITIES /2

```

```

    cpfseq  loop_reg2
    goto    popinitloop2

    ;*** Ende der POP_SIZE-vielen Chromosome?
    movlw  POP_SIZE
    cpfseq  loop_reg1
    goto    popinitloop           ; Auslassen, falls loop_reg1 = POP_SIZE

70    ;*** Jedes Chromosom durchlaeuft vielfache Mutationen, bei denen
    ;*** die bessere Route immer gespeichert wird (Abbruch: 100 Mutationen,
    ;*** ohne Verbesserung der jeweils letzten Route).
    movlr  bank0                  ; Hauptschleife: POP_SIZE-oft
    clrfr  loop_reg1, 1
MS_Chromo_Loop
    incfr  loop_reg1, 1           ; Chromosomenzaehler

    ;*** Aktuelle Fitness bestimmen.
    movfp  loop_reg1, wreg        ; Bestimme Fitness von Chromo. mit Index wreg
    call   compute_tsp_fitness    ; Bestimmen der Fitness der akt. TSP-Route
80    movfp  tsp_fit_Hi, wreg
    movwf  greedyHi              ; greedyHi = High-Part der Fitness
    movfp  tsp_fit_Lo, wreg
    movwf  greedyLo             ; greedyLo = Low-Part der Fitness

    clrfr  msLo, 1               ; Iterations-Zaehler (Low Byte)
MS_Loop
    ;*** Zeiger aktualisieren.
    movfp  loop_reg1, wreg
    call   get_indiv
90    movfp  tblptrh, wreg
    movwf  tsp_ptr1_Hi
    movfp  tblptrl, wreg
    movwf  tsp_ptr1_Lo

    movlw  H'01'
    call   get_child              ; tblptrl/h = adrLo/Hi = Adresse des Kindes
    movfp  tblptrh, wreg
    movwf  tsp_ptr3_Hi
    movwf  tsp_ptr2_Hi
100   movfp  tblptrl, wreg
    movwf  tsp_ptr3_Lo
    movwf  tsp_ptr2_Lo

    ;*** Chromosom an den Platz des Kindes kopieren.
    call   Data_Copy

    ;*** Mutation ausfuehren.
    call   tsp_mutation           ; Mutation ausfuehren

110   ;*** Neues Chromosom beurteilen.
    clrfr  tsp_fit_Lo, 1
    clrfr  tsp_fit_Hi, 1
    movlw  H'01'
    call   get_child              ; tblptrl/h = adrLo/Hi = Adresse des Kindes
    call   compute_tsp_fitness_start2

    ;*** Ist das neue Chromosom besser?
    movfp  greedyHi, wreg
    cpfsgt  tsp_fit_Hi
120   goto  $+2
    goto  NEW_BETTER_CHR         ; tsp_fit_Hi > greedyHi
    movfp  greedyHi, wreg
    cpfseq  tsp_fit_Hi
    goto  NEXT_TURN
    movfp  greedyLo, wreg        ; tsp_fit_Hi = greedyHi
    cpfsgt  tsp_fit_Lo
    goto  NEXT_TURN

NEW_BETTER_CHR
130   ;*** Neues Chromosom an die Stelle des Alten setzen,
    ;*** Fitness-Werte aktualisieren.
    movfp  tsp_fit_Lo, wreg
    movwf  greedyLo

```

```

    movfp    tsp_fit_Hi, wreg
    movwf    greedyHi
    clrf     msLo, 1
    movfp    loop_reg1, wreg
    call     get_indiv
140    movfp    tblptrh, wreg
    movwf    tsp_ptr2_Hi
    movfp    tblptrl, wreg
    movwf    tsp_ptr2_Lo
    movlw    H'01'
    call     get_child           ; tblptrl/h = adrLo/Hi = Adresse des Kindes
    movfp    tblptrh, wreg
    movwf    tsp_ptr1_Hi
    movfp    tblptrl, wreg
    movwf    tsp_ptr1_Lo
150    call     Data_Copy
    goto     $+2

NEXT_TURN
    incf     msLo, 1
    movlw    H'64'
    cpfseq   msLo
    goto     MS_Loop

;*** Ende der POP_SIZE-vielen Chromosome?
160    movlw    POP_SIZE
    cpfseq   loop_reg1
    goto     MS_Chromo_Loop           ; Auslassen, falls loop_reg1 = POP_SIZE

;*** Initialisieren des Indexblockes: Index von Chromosom j ist j.
    call     auto_dec_fsr0
    movlw    IND+POP_SIZE-1
    movwf    fsr0
    movlw    POP_SIZE
    movwf    loop_reg1

170 indexinit
    movfp    loop_reg1, wreg
    movlr    bank1
    movwf    indirekt0
    movlr    bank0
    decfsz   loop_reg1, 1
    goto     indexinit
    call     no_change_fsr0

;*** Speichern des Indexblockes im externen Program Memory.
180    ifndef  IND_RESIDENT_
    movlw    POP_SIZE
    movwf    temp1
    movlw    IND
    movwf    fsr0
    movfp    INDEX_PTR_LO, tblptrl
    movfp    INDEX_PTR_HI, tblptrh
    movlr    bank1
    call     auto_inc_fsr0
    tlwt     0, indirekt0
190    decfsz  temp1, 1
    goto     $+2
    goto     $+5
    tablwt   1, 1, indirekt0
    decfsz   temp1, 1
    goto     $-6
    goto     $+2
    tablwt   1, 1, temp1
    call     no_change_fsr
200    movlr    bank0
    endif

;*** Initialisieren der Fitness der Chromosome und des besten Individuums.
;*** Initialisieren der Summe der Fitness.
    clrf     fitsum1, 1
    clrf     fitsum2, 1
    clrf     fitsum3, 1           ; Initialisieren der Fitsum

```

```

        clrf    bestfitHi, 1          ; Fitness des besten Elements = 0
        clrf    bestfitLo, 1
210         clrf    temp2, 1

init_fit
        movlw   POP_SIZE
        movwf   loop_reg1

        ifndef IND_FIT_RESIDENT_
        movfp   FIT_PTR_LO, tblptrl
        movfp   FIT_PTR_HI, tblptrh
fitinitloop1
220         tlwt    0, temp2
        tablwt  1, 1, temp2
        decfsz  loop_reg1, 1
        goto   fitinitloop1
        else
        call    auto_inc_fsr0
        movlw   FIT
        movwf   fsr0
fitinitloop2
230         movlr   bank1
        movfp   temp2, indirekt0
        movfp   temp2, indirekt0
        movlr   bank0
        decfsz  loop_reg1, 1
        goto   fitinitloop2
        call    no_change_fsr0
        endif

        clrf    best_index, 1

240         ;*** Generationszaehler und Children Counter auf 0 setzen.
        clrf    generation_counterLo, 1
        clrf    generation_counterMi, 1
        clrf    generation_counterHi, 1
        clrf    children_counter, 1

        return
;*****

250 ;*****
;*** Funktion: get_chrom
;*** Job:      Schreibt die Adresse des wreg besten Chromosoms
;***          in die Register tblptrl/h.
get_chrom
        ifndef IND_RESIDENT_
        call    get_index          ; wreg = Index des wreg-besten Chromosoms
        else
        call    get_index_ext
260         call    get_indiv          ; tblptrl/h = CHROM_PTR_LO/HI
        return    ;                + ((SIZE+1)/2)*(i-1)
;*****

;*****
;*** Funktion: get_best_index
;*** Job:      Schreibt die Adresse des Index des besten Chromosoms
;***          der aktuellen Population in das Zeigerregister fsr0
;***          bzw. nach tblptrl/h und den Index selbst in das wreg.
270 get_best_index
        movlw   .1
        ifndef IND_RESIDENT_
        call    get_index
        else
        call    get_index_ext
        endif
        return
;*****

```

```

280
;*****
;*** Funktion:  get_best_chrom
;*** Job:      Schreibt die Adresse des besten Chromosoms nach tblptrl/h.
get_best_chrom
    movlw    .1
    call    get_chrom
    return
;*****

290
;*****
;*** Funktion:  get_worst_index
;*** Job:      Schreibt die Adresse des Index des schlechtesten Chromosoms
;***           in das Zeigerregister fsr0 bzw. nach tblptrl/h und den Index
;***           selbst in das wreg.
get_worst_index
    movlw    POP_SIZE
    ifdef   IND_RESIDENT_
300        call    get_index
    else
        call    get_index_ext
    endif
    return
;*****

;*****
;*** Funktion:  get_worst_chrom
;*** Job:      Schreibt die Adresse des schlechtesten Chromosoms nach tblptrl/h.
310 get_worst_chrom
    movlw    POP_SIZE
    call    get_chrom
    return
;*****

;*****
;*** Funktion:  get_indiv
;*** Job:      Schreibt die Adresse von Chromosom mit Index wreg
;***           in die Register tblptrl/h.
320 get_indiv
    decf    wreg, 1
    mullw   (SIZE+1)/2
    movfp   prodLo, wreg
    addwf   CHROM_PTR_LO, 0
    movwf   tblptrl
    movfp   prodHi, wreg
    addwfc  CHROM_PTR_HI, 0
    movwf   tblptrh                ; tblptrl/h = CHROM_PTR_LO/Hi
330    tablrd 0,0, dummy             ;                + ((SIZE+1)/2 * (i-1))
    return
;*****

;*****
;*** Funktion:  get_child
;*** Job:      Schreibt die Adresse des Kindes mit Index wreg in die
;***           Register tblptrl/h und nach adrLo/Hi.
340 get_child
    decf    wreg, 1
    mullw   (SIZE+1)/2
    movfp   prodLo, wreg
    addwf   CHILDREN_CHROM_PTR_LO, 0
    movwf   tblptrl
    movwf   adrLo
    movfp   prodHi, wreg
    addwfc  CHILDREN_CHROM_PTR_HI, 0
    movwf   tblptrh                ; tblptrl/h = CHILDREN_CHROM_PTR_LO/Hi
350    movwf   adrHi                 ;                + ((SIZE+1)/2*(i-1))
    tablrd 0,0, dummy
    return
;*****

```

```

*****
*** Funktion: child_fit
*** Job:      Schreibt die Adresse der Fitnesswerte von Child
***          wreg in die Register tblptrl/h und die Fitnesswerte
***          selbst in die Table Latches.
360 child_fit
    decf    wreg, 1
    addwf  CHILDREN_FIT_PTR_LO, 0
    movwf  tblptrl
    clrf   wreg, 1
    addwfc CHILDREN_FIT_PTR_HI, 0
    movwf  tblptrh          ; tblptrl/h = CHILDREN_FIT_PTR_LO/HI + (i-1)
    tablrd 0,0,dummy
    return
*****

370

*****
*** Funktion: out_size
*** Job:      Schreibt die Daten POP_SIZE, CHROM_SIZE_LO/HI,
***          NO_OF_CHILDREN in das Ausgabefenster.
out_size
    movlw  POP_SIZE
    movwf  population_size
    movlw  NO_OF_CHILDREN
380    movwf  number_of_children
    movlw  CHROM_SIZE_LO
    movwf  chromosom_size_lo
    movlw  CHROM_SIZE_HI
    movwf  chromosom_size_hi
    return
*****

*****
390 *** Funktion: insert_fitness
*** Job:      Einfuegen eines Fitness-Wertes, der zu Chromosom mit
***          Index wreg gehoert. Die Adresse des einzufuegenden
***          Fitnesswertes steht in fsr1 (Bank0).
insert_fitness
    ifdef  IND_FIT_RESIDENT_
    call   fitness          ; fsr0 = Adresse der Fitnesswerte
    movfp  indirekt1,wreg
    movlr  bank1
    movwf  indirekt0        ; Speichern des Low-Wertes
400    movlr  bank0
    incf   fsr0, 1
    incf   fsr1, 1
    movfp  indirekt1,wreg
    movlr  bank1
    movwf  indirekt0        ; Speichern des High-Wertes
    movlr  bank0
    else
    call   fitness_ext
410    tlwt  0,indirekt1
    incf   fsr1, 1
    tablwt 1,0,indirekt1
    endif
    return
*****

*****
*** Funktion: sum_of_fitness
*** Job:      Berechnet die Summe der Fitnesswerte der aktuellen
420 ***          Population und schreibt das Ergebnis in das Ausgabefenster.
sum_of_fitness
    ifndef IND_FIT_RESIDENT_
    movfp  FIT_PTR_LO,tblptrl
    movfp  FIT_PTR_HI,tblptrh
    endif

```

```

        clrf    loop_reg1, 1
        clrf    fitsum1, 1           ; Least significant register
        clrf    fitsum2, 1
430      clrf    fitsum3, 1           ; Most significant register

fitsumloop
        ifdef   IND_FIT_RESIDENT_
            movfp loop_reg1,wreg
            mullw 2
            movfp prodLo,wreg
            addlw FIT
            movwf fsr0               ; fsr0 = Adresse der 16 Bit Zahl
            movl  bank1
440      movfp  indirekt0,wreg
            movl  bank0
            movwf temp5
            incf  fsr0, 1
            movl  bank1
            movfp indirekt0,wreg
            movl  bank0
            movwf temp6
        else
450      tablrd 0,0,dummy
            tlrld 0,temp5
            tablrd 1,1,temp6
        endif

        movlw   TEMP_PTR+4
        movwf   fsr0               ; fsr0 = Adresse der 16-Bit Zahl FitLo/Hi
        movlw   FITSUM_PTR
        movwf   fsr1               ; fsr1 = Adresse der 24-Bit Zahl FitSum

460      call    add16_24           ; Ergebnis steht in temp1 bis temp4.

        movfp   temp1,fitsum1
        movfp   temp2,fitsum2
        movfp   temp3,fitsum3       ; FitSum = FitSum + Fitness [k]

        incf    loop_reg1, 1
        movlw   POP_SIZE-1
        cpfsgt  loop_reg1           ; skip if loop_reg1 >= POP_SIZE
        goto    fitsumloop

470      return
;*****

;*****
;*** Funktion:  inc_generation
;*** Job:       Inkrementieren des Generation Counters.
inc_generation

480      incf    generation_counterLo, 1
        clrf    wreg, 1
        addwfc  generation_counterMi, 1
        clrf    wreg, 1
        addwfc  generation_counterHi, 1
        return
;*****

;*****
;*** Funktion:  index_sort
490 ;*** Job:     Die Funktion sortiert die Indizes des Indexblocks
;***           aufsteigend nach Fitnesswerten und aktualisiert
;***           gegebenenfalls das beste Individuum. Falls der Indexblock
;***           nicht schon in der Bank1 steht, wird er dorthin kopiert.
;***           Angewandtes Sortierverfahren : Auswahl-sort.
index_sort
;*** Kopieren des Indexblocks in Data Memory.
        ifndef IND_RESIDENT_
            movfp INDEX_PTR_LO,tblptrl

```

```

500     movfp  INDEX_PTR_HI, tblptrh
        movlw POP_SIZE
        movwf temp1
        movlw IND
        movwf fsr0
        movlr bank1
        tablrd 0, 1, dummy
        call  auto_inc_fsr0
        tlrld 0, indirekt0
        decfsz temp1, 1
510     goto  $+2
        goto  $+4
        tablrd 1, 1, indirekt0
        decfsz temp1, 1
        goto  $-6
        call  no_change_fsr0
        movlr bank0
    endif

        movlw .1
        movwf loop_reg1
520     movlr bank0

    indexsortloop
        movfp  loop_reg1, temp4          ; In temp4 wird Position des
        movfp  loop_reg1, wreg          ; Index des Minimums gespeichert.
        incf   wreg, 1
        movwf  loop_reg2                ; loop_reg2 = loop_reg1 + 1

    indexloop
        movlr  bank1
530     ;*** Fitness des Chromosoms, dessen Index in IND+(temp4-1) steht
        movfp  temp4, wreg
        addlw  IND-1                    ; wreg = IND + (min-1)
        movwf  fsr0                      ; fsr0 = wreg
        movpf  indirekt0, wreg          ; wreg = Index von Chromosom
        ifndef IND_FIT_RESIDENT_
            movlr bank0
            call  fitness_ext            ; tblptrl/h = Adresse der gesuchten Fitness
            movlr bank1
540     movlw  IND+POP_SIZE              ; Adresse, an die Fitness geschrieben wird
            movwf fsr0
            tlrld 0, indirekt0
            incf  fsr0, 1
            tlrld 1, indirekt0
            decf  fsr0, 1
        else
            call  fitness                ; fsr0 = wreg = Adresse der Fitnesswerte
        endif
        movwf  temp1                    ; temp1 = Adresse von FitLo eines Chrom.
550     movwf  temp3                    ; temp3 = temp1, Zwischenspeicher

        ;*** Fitness des Chromosoms, dessen Index in IND+(loop_reg2-1) steht
        movlr  bank0
        movlw  IND-1
        addwf  loop_reg2, 0
        movwf  fsr0
        movlr  bank1
        movpf  indirekt0, wreg          ; wreg = Index von Chromosom
560     ifndef IND_FIT_RESIDENT_
            movlr bank0
            call  fitness_ext
            movlr bank1
            movlw IND+POP_SIZE+2        ; Fitness des zweiten Chromosoms
            movwf fsr0
            tlrld 0, indirekt0
            incf  fsr0, 1
            tlrld 1, indirekt0
            decf  fsr0, 1
        else
570     call  fitness                    ; fsr0 = Adresse der Fitnesswerte
        endif

```



```

movwf temp2 ; temp2 = Adresse von FitLo eines Chrom.

call compare16 ; Vergleicht 16 Bit Zahlen mit Adresse in
; temp1 und temp2.
movfp temp3,wreg ; wreg = temp3
subwf temp1,0 ; wreg = temp1 - temp3
movfp temp4,wreg ; wreg = altes Minimum
movlr bank0
580 btpsc _zero ; skip if alusta [2] = 0
movfp loop_reg2,wreg ; Hier gilt: temp1 < temp2
movwf temp4

incf loop_reg2,1
movlw POP_SIZE
cpfsgt loop_reg2
goto indexloop ; Schleife indexloop

*** Vertauschen zweier Indizes.
590 movlw IND-1
addwf loop_reg1,0
movwf fsr0
movfp temp4,wreg ; wreg = min
addlw IND-1
movwf fsr1
movlr bank1
movfp indirekt0,temp1
movfp indirekt1,indirekt0
movfp temp1,indirekt1
600 movlr bank0

incf loop_reg1,1
movlw POP_SIZE-1
cpfsgt loop_reg1
goto indexsortloop ; Schleife indexsortloop

*** Kopieren des neu angeordneten Indexblocks in das Program Memory.
ifndef IND_RESIDENT_
610 movlw IND
movwf fsr0
movlw POP_SIZE
movwf temp1
movfp INDEX_PTR_LO,tblptrl
movfp INDEX_PTR_HI,tblptrh
movlr bank1
call auto_inc_fsr0
tlwt 0,indirekt0
decfsz temp1,1
620 goto $+2
goto $+5
tablwt 1,1,indirekt0
decfsz temp1,1
goto $-6
goto $+2
tablwt 1,1,temp1
call no_change_fsr
movlr bank0
endif

630 *** Kopieren des besten Chromosoms in den Best-Chrom-Block.
call get_best_index ; wreg = Index des besten Individuums
movwf temp4 ; temp4 : Zwischenspeicherung des Index.

ifdef IND_FIT_RESIDENT_
call fitness ; wreg = FIT_PTR + 2*index - 2
; = Adresse von FitLo
else
call fitness_ext
640 movlw IND+POP_SIZE+2
movwf fsr0
movlr bank1
tlrd 0,indirekt0
incf fsr0,1
tlrd 1,indirekt0

```

```

        movlr  bank0
        movlw  IND+POP_SIZE+2
        endif

650      movwf  temp3                ; temp1/3 = Zwischenspeicherung der
        movwf  temp1                ; Adresse von FitLo
        ; des besten Chromosoms, fuer
        ; compare-Routine gebraucht

        ifndef IND_FIT_RESIDENT_
        movlw  IND+POP_SIZE
        else
        movlw  FIT+2*POP_SIZE
        endif
660      movwf  temp2                ; temp2 = Adresse v. FitLo des
        ; bisher besten Chrom.

        movwf  fsr0
        movfp  bestfitLo,wreg
        movlr  bank1
        movwf  indirekt0
        incf   fsr0, 1
        movlr  bank0
        movfp  bestfitHi,wreg        ; Kopieren des besten Individuums nach FIT
        movlr  bank1
        movwf  indirekt0

670      call   compare16
        movlr  bank0

        movfp  temp3,wreg
        subwf  temp1, 0

        bt fss _zero
        return

680 new_best
        movpf  temp4,best_index      ; neuer bester Index

        movfp  temp1,fsr0            ; fsr0 = Adresse von FitLo
        ; des neuen besten Chrom.

        movlr  bank1
        movpf  indirekt0,wreg
        movlr  bank0
        movwf  bestfitLo            ; bestfitLo
        incf   fsr0, 1
690      movlr  bank1
        movpf  indirekt0,wreg
        movlr  bank0
        movwf  bestfitHi            ; bestfitHi

        call   get_best_chrom        ; tblptrl/h = Adresse des besten Chromosoms
        movfp  tblptrl, wreg
        movwf  tsp_ptr1_Lo
        movfp  tblptrh, wreg
        movwf  tsp_ptr1_Hi
700      movfp  BEST_CHROM_PTR_LO,wreg
        movwf  tsp_ptr2_Lo
        movfp  BEST_CHROM_PTR_HI,wreg
        movwf  tsp_ptr2_Hi
        call   Data_Copy
        goto   end_index_sort

end_index_sort
        return                      ; Ende von index_sort
;*****
710 ;*****
;*** Funktion: update_population
;*** Job: Berechnet die Population der naechsten Generation
update_population
        call   sum_of_fitness
        call   index_sort

```

```

        call    inc_generation
        return
720 ;*****

;*****
;*** Funktion:  delete_n_last
;*** Job:      Einfuegen der n neu erzeugten Chromosome des Childrenblockes
;***          in die Population. Die schlechtesten n Chromosome der
;***          aktuellen Population werden dabei geloescht.
delete_n_last
        movlw   .1
730         movwf  loop_reg4
deleteloop
        movfp   loop_reg4,wreg
        call    get_child
        movfp   tblptrl, wreg
        movwf   tsp_ptr1_Lo           ; Startadresse
        movfp   tblptrh, wreg
        movwf   tsp_ptr1_Hi

        movfp   loop_reg4,wreg
740         sublw  POP_SIZE+1
        call    get_chrom
        movfp   tblptrl, wreg
        movwf   tsp_ptr2_Lo           ; Zieladresse
        movfp   tblptrh, wreg
        movwf   tsp_ptr2_Hi

        call    Data_Copy

;*** Fitness der Kinder berechnen.
750         movfp   loop_reg4, wreg
        sublw   POP_SIZE+1
        ifdef   IND_RESIDENT_
            call    get_index
        endif
        ifndef  IND_RESIDENT_
            call    get_index_ext
        endif
        movwf   new_child_index       ; wreg = entsprechender Index
        call    compute_tsp_fitness   ; Bestimmen der Fitness
760         movlw   TSP_FITNESS_PTR
        movwf   fsr1                  ; fsr1 = Adresse der einzufuegenden Fitness
        movfp   new_child_index, wreg ; wreg = Index des akt. Chromosomes
        call    insert_fitness        ; Fitness aktualisieren

        incf    loop_reg4, 1
        movlw   NO_OF_CHILDREN
        cpfsgt  loop_reg4
        goto    deleteloop
        return
770 ;*****

```

## D.13 Rekombinations-Operatoren: operator.asm

```

;*****
;***          Operatoren genetischer Algorithmen          ***
;*** Autor:    Tobias Schubert                             ***
;*** EMail:    schubert@informatik.uni-freiburg.de        ***
;*** Datum:    07.10.1999                                 ***
;*** Datei-Name: operator.asm                             ***
;*****

10 ;*****
;*** Funktion:  find4opt

```

```

*** Job:      Bestimme an zufaelliger Stelle eine optimale
***          4-Staedte-Teilstrecke .
find4opt
    movfp    tsp_ptr1_Lo, wreg
    movwf    tblptrl
    movfp    tsp_ptr1_Hi, wreg
    movwf    tblptrh

20          ;*** Die vier Staedte einlesen .
    tablrd   0, 1, next_city1
    tlrld   0, next_city1
    tlrld   1, next_city2
    tablrd   0, 1, next_city3
    tlrld   0, next_city3
    tlrld   1, next_city4

    ;*** Staedte zwischenspeichern .
30          movfp    next_city1, wreg
    movwf    city1
    movfp    next_city2, wreg
    movwf    city2
    movfp    next_city3, wreg
    movwf    city3
    movfp    next_city4, wreg
    movwf    city4

    ;*** Berechne Strecke next_city1, next_city2, next_city3, next_city4 .
40          call     find4opt_init

    movfp    city1, wreg
    movwf    next_city1
    movfp    city2, wreg
    movwf    next_city2
    call     compute_distance
    movfp    city2, wreg
    movwf    next_city1
    movfp    city3, wreg
    movwf    next_city2
50          call     compute_distance
    movfp    city3, wreg
    movwf    next_city1
    movfp    city4, wreg
    movwf    next_city2
    call     compute_distance

    clrf     find4opt_tmp, 1
    movfp    tsp_fit_Lo, wreg
    movwf    find4opt_tmp

60          movfp    city1, wreg
    movwf    ncity1
    movfp    city2, wreg
    movwf    ncity2
    movfp    city3, wreg
    movwf    ncity3
    movfp    city4, wreg
    movwf    ncity4

70          ;*** Berechne Strecke next_city1, next_city2, next_city4, next_city3 .
    call     find4opt_init

    movfp    city1, wreg
    movwf    next_city1
    movfp    city2, wreg
    movwf    next_city2
    call     compute_distance
    movfp    city2, wreg
    movwf    next_city1
80          movfp    city4, wreg
    movwf    next_city2
    call     compute_distance
    movfp    city4, wreg
    movwf    next_city1

```

```

    movfp    city3, wreg
    movwf    next_city2
    call     compute_distance

90    movfp    tsp_fit_Lo, wreg
    cpfslt  find4opt_tmp
    goto    $+02                ; skip, if find4opt_tmp < tsp_fit_Lo
    goto    $+0B
    movfp    tsp_fit_Lo, wreg
    movwf    find4opt_tmp
    movfp    city1, wreg
    movwf    ncity1
    movfp    city2, wreg
    movwf    ncity2
    movfp    city4, wreg
100   movwf    ncity3
    movfp    city3, wreg
    movwf    ncity4

    ;*** Berechne Strecke next_city1, next_city3, next_city2, next_city4.
    call     find4opt_init

    movfp    city1, wreg
    movwf    next_city1
110   movfp    city3, wreg
    movwf    next_city2
    call     compute_distance
    movfp    city3, wreg
    movwf    next_city1
    movfp    city2, wreg
    movwf    next_city2
    call     compute_distance
    movfp    city2, wreg
    movwf    next_city1
120   movfp    city4, wreg
    movwf    next_city2
    call     compute_distance

    movfp    tsp_fit_Lo, wreg
    cpfslt  find4opt_tmp
    goto    $+02                ; skip, if find4opt_tmp < tsp_fit_Lo
    goto    $+0B
    movfp    tsp_fit_Lo, wreg
    movwf    find4opt_tmp
130   movfp    city1, wreg
    movwf    ncity1
    movfp    city3, wreg
    movwf    ncity2
    movfp    city2, wreg
    movwf    ncity3
    movfp    city4, wreg
    movwf    ncity4

    ;*** Die vier Staedte in ihrer (neuen) Reihenfolge speichern.
140   movfp    tsp_ptr1_Lo, wreg
    movwf    tblptrl
    movfp    tsp_ptr1_Hi, wreg
    movwf    tblptrh

    tlwt    0, ncity1
    tablwt  1, 1, ncity2
    tlwt    0, ncity3
    tablwt  1, 1, ncity4
    return

150 ;*** Hilfsfunktion :
    find4opt_init
        clrf    tsp_fit_Lo, 1
        clrf    tsp_fit_Hi, 1
        clrf    dist_remainder, 1
        return
;*****

```

```

;*****
160 *** Funktion : tsp_mutation
*** Job:      Am Chromosom mit Startadresse tsp_ptr3_Lo/Hi wird
***          Mutation durchgefuehrt, d.h. 2 Staedte in ihrer
***          Position vertauscht. Benoetigt: tsp_ptr1/2/3_Lo/Hi
***          und tsp_temp1/2/3.
tsp_mutation
    movfp    tsp_ptr3_Lo, wreg
    movwf    tsp_ptr2_Lo
    movwf    tsp_ptr1_Lo
    movfp    tsp_ptr3_Hi, wreg
170    movwf    tsp_ptr2_Hi
    movwf    tsp_ptr1_Hi

    *** 1. Position/Stadt finden.
    call     find_pos_city
    movfp    cross_posLo, wreg
    movwf    next_city1
    decf    cross_posLo, 1
    movlw    H'08'
    mulwf    cross_posLo                ; Bestimme "Start-Bit" der
180    movfp    prodHi, wreg                ; "zufaelligen" Stadt.
    movwf    numerator16Hi
    movfp    prodLo, wreg
    movwf    numerator16Lo
    movlw    H'10'
    movwf    denominator16Lo
    clrf    denominator16Hi, 1
    call     div16

    movfp    remainder16Lo, wreg
190    movwf    tsp_temp3

    movfp    quotient16Lo, wreg
    addwf    tsp_ptr1_Lo, 1                ; Zeiger justieren
    clrf    wreg, 1
    addwfc   tsp_ptr1_Hi, 1                ; evtl. Carry
    movfp    quotient16Hi, wreg
    addwf    tsp_ptr1_Hi, 1

    movfp    tsp_ptr1_Lo, wreg
200    movwf    tblptrl
    movfp    tsp_ptr1_Hi, wreg
    movwf    tblptrh

    clrf    wreg, 1
    cpfseq   remainder16Lo
    goto    $+4
    tablrd   0, 0, tsp_temp1                ; High-Byte ist gewaehlte Pos.
    tlrld   0, tsp_temp1
    goto    $+3
210    tablrd   1, 0, tsp_temp1                ; Low-Byte ist gewaehlte Pos.
    tlrld   1, tsp_temp1

    *** 2. Position/Stadt finden.
    call     find_pos_city
    movfp    next_city1, wreg                ; Ausschliessen gleicher gewaehlter Staedte
    cpfseq   cross_posLo
    goto    $+2                            ; skip, if next_city1 = cross_posLo
    goto    $-7                            ; skip, if next_city1 <> cross_posLo
220    decf    cross_posLo, 1
    movlw    H'08'
    mulwf    cross_posLo                ; Bestimme "Start-Bit" der
    movfp    prodHi, wreg                ; "zufaelligen" Stadt.
    movwf    numerator16Hi
    movfp    prodLo, wreg
    movwf    numerator16Lo
    movlw    H'10'
    movwf    denominator16Lo
    clrf    denominator16Hi, 1
    call     div16
230

```

```

    movfp   quotient16Lo, wreg
    addwf   tsp_ptr2_Lo, 1      ; Zeiger justieren
    clrf   wreg, 1
    addwfc  tsp_ptr2_Hi, 1      ; evtl. Carry
    movfp   quotient16Hi, wreg
    addwf   tsp_ptr2_Hi, 1

    movfp   tsp_ptr2_Lo, wreg
    movwf   tblptrl
240    movfp   tsp_ptr2_Hi, wreg
    movwf   tblptrh

    clrf   wreg, 1
    cpfseq  remainder16Lo
    goto   $+4
    tablrd 0, 0, tsp_temp2      ; High-Byte ist gewaehlte Pos.
    tlrld  0, tsp_temp2
    goto   $+3
    tablrd 1, 0, tsp_temp2     ; Low-Byte ist gewaehlte Pos.
250    tlrld  1, tsp_temp2

    ;*** Position der Staedte austauschen .
    movfp   tsp_ptr1_Lo, wreg
    movwf   tblptrl
    movfp   tsp_ptr1_Hi, wreg
    movwf   tblptrh
    clrf   wreg, 1
    cpfseq  tsp_temp3
    goto   $+6
260    tablrd 1, 0, wreg
    tlrld  1, wreg
    tlwt   1, wreg
    tablwt 0, 0, tsp_temp2
    goto   $+5
    tablrd 0, 0, wreg
    tlrld  0, wreg
    tlwt   0, wreg
    tablwt 1, 0, tsp_temp2

270    movfp   tsp_ptr2_Lo, wreg
    movwf   tblptrl
    movfp   tsp_ptr2_Hi, wreg
    movwf   tblptrh
    clrf   wreg, 1
    cpfseq  remainder16Lo
    goto   $+6
    tablrd 1, 0, wreg
    tlrld  1, wreg
    tlwt   1, wreg
280    tablwt 0, 0, tsp_temp1
    return
    tablrd 0, 0, wreg
    tlrld  0, wreg
    tlwt   0, wreg
    tablwt 1, 0, tsp_temp1
    return
;*****

290 ;*****
;*** Funktion: greedy_crossover
;*** Job:     Es wird ausgehend von einer zufaelligen Startstadt
;***         immer diejenige naechste Stadt eines Elternteiles
;***         gewaehlt, die "naeher" liegt .
greedy_crossover
    ;*** Die Elternteile sind durch Indizes chrom_index1/2 bestimmt .
    movfp   children_counter, wreg
    incf   wreg, 1
    call   get_child          ; tblptrl/h = Adresse des Kindes
300    movfp   tblptrh, wreg
    movwf   tsp_ptr1_Hi
    movfp   tblptrl, wreg
    movwf   tsp_ptr1_Lo

```

```

*** Zufaelliche Startstadt waehlen.
call    find_pos_city
movfp   cross_posLo, wreg
movwf   city1                ; city1 = Startstadt

310     *** Nachfolger von city1 in Route 1 finden (in chrom1Lo).
call    get_next_city_in_route1

*** Nachfolger von city1 in Route 2 finden (in chrom2Lo).
call    get_next_city_in_route2

*** Bestimme zu waehlenden Nachfolger (in chrom1Lo).
call    get_next_city

*** Teil-Route speichern.
320     call    write_new_part

movlw   H'02'
movwf   greedy_temp
Greedy_Crossover_Loop
*** Chrom1Lo wird zum neuen Ausgangspunkt.
movfp   chrom1Lo, wreg
movwf   city1

*** Nachfolger von city1 in Route 1 finden (in chrom1Lo).
330     call    get_next_city_in_route1

*** Nachfolger von city1 in Route 2 finden (in chrom2Lo).
call    get_next_city_in_route2

*** Bestimme zu waehlenden Nachfolger (in chrom1Lo).
call    get_next_city

*** Nur gueltige Loesungen zulassen.
call    correct_solutions

340     *** Chrom1Lo wird zum neuen Ausgangspunkt.
movfp   chrom1Lo, wreg
movwf   city1

*** Nachfolger von city1 in Route 1 finden (in chrom1Lo).
call    get_next_city_in_route1

*** Nachfolger von city1 in Route 2 finden (in chrom2Lo).
350     call    get_next_city_in_route2

*** Bestimme zu waehlenden Nachfolger (in chrom1Lo).
call    get_next_city

*** Nur gueltige Loesungen zulassen.
call    correct_solutions

*** Teil-Route speichern.
call    write_new_part

360     *** Weitere Iterationen?
incf    greedy_temp, 1
incf    greedy_temp, 1
movlw   NO_OF_CITIES
cpfseq  greedy_temp
goto    Greedy_Crossover_Loop
return

*** Hilfsfunktion: Nur gueltige Loesungen erlauben.
correct_solutions
370     movfp   children_counter, wreg
incf    wreg, 1
call    get_child                ; tblptrl/h = Adresse des Kindes

correct_solutions_loop
tblrd   0, 1, chrom2Lo
tldr    0, chrom2Lo

```



```

        tlrld      1, chrom2Hi

380      movfp     chrom1Lo, wreg
        cpfseq   chrom2Lo
        goto     $+2
        goto     create_new_edge
        movfp     chrom1Lo, wreg
        cpfseq   chrom2Hi
        goto     $+2
        goto     create_new_edge

390      movfp     tblptrh, wreg
        cpfseq   tsp_ptr1_Hi
        goto     correct_solutions_loop
        movfp     tblptrl, wreg
        cpfseq   tsp_ptr1_Lo
        goto     correct_solutions_loop
        return

create_new_edge
;*** Zufaelliche Stadt waehlen (in cross_posLo).
        call     find_pos_city

400      ;*** Ist cross_posLo = city1 ?
        movfp     city1, wreg
        cpfseq   cross_posLo
        goto     $+2                ; Skip if cross_posLo = city1
        goto     create_new_edge

        movfp     children_counter, wreg
        incf     wreg, 1
        call     get_child          ; tblptrl/h = Adresse des Kindes

new_edge_loop
410      tablrld  0, 1, chrom2Lo
        tlrld    0, chrom2Lo
        tlrld    1, chrom2Hi

        movfp     cross_posLo, wreg
        cpfseq   chrom2Lo
        goto     $+2
        goto     create_new_edge
        movfp     cross_posLo, wreg
        cpfseq   chrom2Hi
420      goto     $+2
        goto     create_new_edge

        movfp     tblptrh, wreg
        cpfseq   tsp_ptr1_Hi
        goto     new_edge_loop
        movfp     tblptrl, wreg
        cpfseq   tsp_ptr1_Lo
        goto     new_edge_loop

430      movfp     cross_posLo, wreg
        movwf    chrom1Lo
        return

;*** Hilfsfunktion: Neue Teilroute city1 -> chrom1Lo speichern.
write_new_part
        movfp     tsp_ptr1_Hi, wreg          ; Im neuen Kind speichern
        movwf    tblptrh
        movfp     tsp_ptr1_Lo, wreg
        movwf    tblptrl
440      tlwt     0, city1
        tablwt   1, 1, chrom1Lo
        movfp     tblptrh, wreg
        movwf    tsp_ptr1_Hi
        movfp     tblptrl, wreg
        movwf    tsp_ptr1_Lo
        return

;*** Hilfsfunktion: Bessere naechste Stadt aus chrom1Lo und chrom2Lo bestimmen.
get_next_city

```

```

450      clrfl   tsp_fit_Lo, 1
         clrfl   tsp_fit_Hi, 1
         clrfl   dist_remainder, 1
         movfp   city1, wreg
         movwf   next_city1
         movfp   chrom1Lo, wreg
         movwf   next_city2
         call    compute_distance           ; Entfernung city1 <-> chrom1Lo

         movfp   tsp_fit_Lo, wreg
460      movwf   greedyHi
         movfp   dist_remainder, wreg
         movwf   greedyLo

         clrfl   tsp_fit_Lo, 1
         clrfl   tsp_fit_Hi, 1
         clrfl   dist_remainder, 1
         movfp   city1, wreg
         movwf   next_city1
         movfp   chrom2Lo, wreg
         movwf   next_city2
470      call    compute_distance           ; Entfernung city1 <-> chrom2Lo

         movfp   tsp_fit_Lo, wreg           ; tsp_fit_Lo gehoert zu chrom2Lo
         cpfsgt  greedyHi                   ; greedyHi gehoert zu chrom1Lo
         goto    $+2                         ; Skip, if greedyHi > tsp_fit_Lo
         goto    $+8                         ; greedyHi > tsp_fit_Lo

         movfp   tsp_fit_Lo, wreg
         cpfseq  greedyHi
480      return                                ; Skip, if greedyHi = tsp_fit_Lo

         movfp   dist_remainder, wreg
         cpfslt  greedyLo
         goto    $+2                         ; Skip, if greedyLo < dist_remainder
         return

         movfp   chrom2Lo, wreg
         movwf   chrom1Lo
         return

490      ;*** Hilfsfunktion: Nachfolger von city1 in Route 1 finden.
         get_next_city_in_route1
         clrfl   tsp_temp6, 1
         movfp   chrom_index1, wreg
         call    get_indiv

         tablrd  0, 0, start_city
         tlrld  0, start_city

500      tablrd  0, 1, chrom1Lo
         tlrld  0, chrom1Lo
         tlrld  1, chrom1Hi

         incf   tsp_temp6, 1
         incf   tsp_temp6, 1

         movfp   city1, wreg
         cpfseq  chrom1Lo
         goto    $+2                         ; skip, if chrom1Lo = city1
510      goto    $+0D
         movfp   city1, wreg
         cpfseq  chrom1Hi
         goto    $-0B                         ; skip, if chrom1Hi = city1

         movlw   NO_OF_CITIES
         cpfseq  tsp_temp6
         goto    $+4
         movfp   start_city, wreg
         movwf   chrom1Lo
520      return

         tablrd  0, 1, chrom1Lo

```

```

    tlrld    0, chrom1Lo
    return

    movfp   chrom1Hi, wreg
    movwf   chrom1Lo
    return

530 ;*** Hilfsfunktion: Nachfolger von city1 in Route 2 finden.
    get_next_city_in_route2
        clrf    tsp_temp6, 1
        movfp   chrom_index2, wreg
        call   get_indiv

        tablrd  0, 0, start_city
        tlrld   0, start_city

540        tablrd  0, 1, chrom2Lo
        tlrld   0, chrom2Lo
        tlrld   1, chrom2Hi

        incf    tsp_temp6, 1
        incf    tsp_temp6, 1

        movfp   city1, wreg
        cpfseq  chrom2Lo
        goto    $+2                ; skip, if chrom2Lo = city1
        goto    $+0D
550        movfp   city1, wreg
        cpfseq  chrom2Hi
        goto    $-0B                ; skip, if chrom2Hi = city1

        movlw   NO_OF_CITIES
        cpfseq  tsp_temp6
        goto    $+4
        movfp   start_city, wreg
        movwf   chrom2Lo
        return

560        tablrd  0, 1, chrom2Lo
        tlrld   0, chrom2Lo
        return

        movfp   chrom2Hi, wreg
        movwf   chrom2Lo
        return
;*****

570 ;*****
;*** Funktion: tsp_crossover
;*** Job:      Es wird One-Point-Crossover an zwei Chromosomen,
;***          deren Indizes in chrom_index1/2 stehen, durchgefuehrt.
tsp_crossover
    ;*** Kopieren von Eltern-Chromosom 1 an Child[children_counter+1].
    movfp   chrom_index1, wreg
    call   get_indiv                ; tblptr1/h = Adresse von Eltern-Chromosom 1
580    movfp   tblptrh, wreg
        movwf   tsp_ptr1_Hi
        movfp   tblptrl, wreg
        movwf   tsp_ptr1_Lo
        movfp   children_counter, wreg
        incf    wreg, 1
        call   get_child            ; tblptr1/h = Adresse des Kindes
        movfp   tblptrh, wreg
        movwf   tsp_ptr2_Hi
        movfp   tblptrl, wreg
        movwf   tsp_ptr2_Lo
590    call   Data_Copy                ; Chromosom kopieren

    ;*** Kopieren von Eltern-Chromosom 2 an Child[children_counter+2].
    movfp   chrom_index2, wreg
    call   get_indiv                ; tblptr1/h = Adresse von Eltern-Chromosom 2
    movfp   tblptrh, wreg

```

```

movwf    tsp_ptr1_Hi
movfp    tblptrl, wreg
movwf    tsp_ptr1_Lo
movfp    children_counter, wreg
600    incf    wreg, 1
        incf    wreg, 1
        call    get_child          ; tblptrl/h = Adresse des Kindes
movfp    tblptrh, wreg
movwf    tsp_ptr2_Hi
movfp    tblptrl, wreg
movwf    tsp_ptr2_Lo
call     Data_Copy                ; Chromosom kopieren

;*** Kreuzungspunkt finden: Vor(!) Stadt "cross_posLo".
610    call    find_pos_city
        decf    cross_posLo, 1
        movlw   H'08'
        mulwf   cross_posLo        ; Bestimme "Start-Bit" der
        movfp   prodHi, wreg        ; "zufaelligen" Stadt.
        movwf   numerator16Hi
        movfp   prodLo, wreg
        movwf   numerator16Lo
        movlw   H'10'
        movfp   denominator16Lo
620    clrf    denominator16Hi, 1
        call    div16

;*** tsp_ptr1_Lo/Hi zeigt auf entspr. Kind1-Stelle.
movfp    children_counter, wreg
incf     wreg, 1
call     get_child          ; tblptrl/h = Adresse des Kindes
movfp    tblptrh, wreg
movwf    tsp_ptr1_Hi
movfp    tblptrl, wreg
630    movwf    tsp_ptr1_Lo
        movfp   quotient16Lo, wreg
        addwf   tsp_ptr1_Lo, 1      ; Zeiger justieren
        clrf    wreg, 1
        addwfc  tsp_ptr1_Hi, 1      ; evtl. Carry
        movfp   quotient16Hi, wreg
        addwf   tsp_ptr1_Hi, 1

;*** tsp_ptr2_Lo/Hi zeigt auf entspr. Kind2-Stelle.
640    movfp    children_counter, wreg
        incf    wreg, 1
        incf    wreg, 1
        call    get_child          ; tblptrl/h = Adresse des Kindes
movfp    tblptrh, wreg
movwf    tsp_ptr2_Hi
movwf    tsp_ptr3_Hi
movfp    tblptrl, wreg
movwf    tsp_ptr2_Lo
movwf    tsp_ptr3_Lo
650    movfp    quotient16Lo, wreg
        addwf   tsp_ptr2_Lo, 1      ; Zeiger justieren
        clrf    wreg, 1
        addwfc  tsp_ptr2_Hi, 1      ; evtl. Carry
        movfp   quotient16Hi, wreg
        addwf   tsp_ptr2_Hi, 1

;*** Daten austauschen.
call     Read_Registers

660    clrf    wreg, 1
        cpfseq  remainder16Lo
        goto    $+0F              ; Nur High-Byte austauschen

;*** Beide Teile austauschen.
call     Change_both_parts
movfp    PMX_PTR_LO, wreg
movwf    tblptrl
movfp    PMX_PTR_HI, wreg
movwf    tblptrh

```

```

670      tlwt      0, chrom1Lo
      tablwt    1, 1, chrom2Lo
      tlwt      0, chrom1Hi
      tablwt    1, 1, chrom2Hi
      movfp     tblptrl, wreg
      movwf     tsp_ptr4_Lo
      movfp     tblptrh, wreg
      movwf     tsp_ptr4_Hi
      goto     $+12

      ;*** Nur High-Byte austauschen .
680      movfp     PMX_PTR_LO, wreg
      movwf     tblptrl
      movfp     PMX_PTR_HI, wreg
      movwf     tblptrh
      tlwt      0, chrom1Hi
      tablwt    1, 1, chrom2Hi
      movfp     tblptrl, wreg
      movwf     tsp_ptr4_Lo
      movfp     tblptrh, wreg
      movwf     tsp_ptr4_Hi
690      movfp     chrom1Lo, wreg
      movwf     tsp_temp4
      movfp     chrom2Lo, wreg
      movwf     chrom1Lo
      movfp     tsp_temp4, wreg
      movwf     chrom2Lo
      call      Change_both_parts

      ;*** Ende von Chromosom schon erreicht?
700      movfp     tsp_ptr3_Lo, wreg
      cpfseq    tsp_ptr1_Lo
      goto     Change_Next_Register      ; Skip, if tsp_ptr1_Lo = tsp_ptr3_Lo
      movfp     tsp_ptr3_Hi, wreg
      cpfseq    tsp_ptr1_Hi
      goto     Change_Next_Register      ; Skip, if tsp_ptr1_Hi = tsp_ptr3_Hi
      goto     PMX_Check                  ; Gewollt ist PMX-Crossover

      ;*** Weitere Register austauschen .
Change_Next_Register
710      call      Read_Registers
      movfp     tsp_ptr4_Lo, wreg
      movwf     tblptrl
      movfp     tsp_ptr4_Hi, wreg
      movwf     tblptrh
      tlwt      0, chrom1Lo
      tablwt    1, 1, chrom2Lo
      tlwt      0, chrom1Hi
      tablwt    1, 1, chrom2Hi
      movfp     tblptrl, wreg
      movwf     tsp_ptr4_Lo
720      movfp     tblptrh, wreg
      movwf     tsp_ptr4_Hi
      call      Change_both_parts
      movfp     tsp_ptr3_Lo, wreg      ; Ende des Chromosomes?
      cpfseq    tsp_ptr1_Lo
      goto     Change_Next_Register      ; Skip, if tsp_ptr1_Lo = tsp_ptr3_Lo
      movfp     tsp_ptr3_Hi, wreg
      cpfseq    tsp_ptr1_Hi
      goto     Change_Next_Register      ; Skip, if tsp_ptr1_Hi = tsp_ptr3_Hi

730      ;*** Nur gueltige Loesungen erzeugen, d.h. solche, in denen
      ;*** jede Stadt nur einmal auftritt .
PMX_Check
      movfp     children_counter, wreg
      incf     wreg, 1
      call      get_child                ; tblptrl/h = Adresse des 1. Kindes
      movfp     tblptrh, wreg
      movwf     tsp_ptr1_Hi
      movfp     tblptrl, wreg
      movwf     tsp_ptr1_Lo
740      call      PMX_Corrections1      ; PMX-Bedingung fuer Kind1 herstellen

```

```

    movfp    children_counter , wreg
    incf     wreg, 1
    incf     wreg, 1
    call     get_child           ; tblptrl/h = Adresse des 2. Kindes
    movfp    tblptrh, wreg
    movwf    tsp_ptr1_Hi
    movfp    tblptrl, wreg
    movwf    tsp_ptr1_Lo
750    call     PMX_Corrections2 ; PMX-Bedingung fuer Kind2 herstellen
    return

;*** Hilfsroutine : Austauschen beider Speicherzellen-Register .
Change_both_parts
    movfp    tsp_ptr1_Lo, wreg
    movwf    tblptrl
    movfp    tsp_ptr1_Hi, wreg
    movwf    tblptrh
760    tlwt     0, chrom2Lo      ; Kind1 erhaelt Kind2-Daten
    tablwt   1, 1, chrom2Hi
    movfp    tblptrh, wreg
    movwf    tsp_ptr1_Hi
    movfp    tblptrl, wreg
    movwf    tsp_ptr1_Lo

    movfp    tsp_ptr2_Lo, wreg
    movwf    tblptrl
    movfp    tsp_ptr2_Hi, wreg
    movwf    tblptrh
770    tlwt     0, chrom1Lo      ; Kind2 erhaelt Kind1-Daten
    tablwt   1, 1, chrom1Hi
    movfp    tblptrh, wreg
    movfp    tsp_ptr2_Hi
    movfp    tblptrl, wreg
    movwf    tsp_ptr2_Lo
    return

;*** Hilfsroutine : 2 Speicherzellen der beiden Kinder auslesen
Read_Registers
780    movfp    tsp_ptr1_Lo, wreg
    movwf    tblptrl
    movfp    tsp_ptr1_Hi, wreg
    movwf    tblptrh
    tablrd   0, 0, chrom1Lo
    tlrld   0, chrom1Lo
    tlrld   1, chrom1Hi

    movfp    tsp_ptr2_Lo, wreg
    movwf    tblptrl
790    movfp    tsp_ptr2_Hi, wreg
    movwf    tblptrh
    tablrd   0, 0, chrom2Lo
    tlrld   0, chrom2Lo
    tlrld   1, chrom2Hi
    return

;*** Hilfsroutine : PMX-Korrekturen an Kind1 ausfuehren
PMX_Corrections1
800    clrf     tsp_temp4, 1
    PMX_LOOP_CHILD1
    movfp    tsp_ptr1_Lo, wreg
    movwf    tblptrl
    movfp    tsp_ptr1_Hi, wreg
    movwf    tblptrh
    tablrd   0, 0, chrom1Lo
    tlrld   0, chrom1Lo
    tlrld   1, chrom1Hi

;*** Testen , ob chrom1Lo oder chrom2Lo in den getauschten
810    ;*** Datensaetzen bereits vorkommen.
    movfp    tsp_temp4, wreg
    cpfseq   cross_posLo
    goto     $+2
    return

```

```

    movfp   PMX_PTR_HI, wreg
    movwf   tsp_ptr2_Hi
    movfp   PMX_PTR_LO, wreg
    movwf   tsp_ptr2_Lo
820
    test_chrom1Lo
    movfp   tsp_ptr4_Lo, wreg
    cpfseq  tsp_ptr2_Lo
    goto    $+5
    movfp   tsp_ptr4_Hi, wreg
    cpfseq  tsp_ptr2_Hi
    goto    $+2
    goto    test_chrom1Hi_start

830
    movfp   tsp_ptr2_Lo, wreg
    movwf   tblptrl
    movfp   tsp_ptr2_Hi, wreg
    movwf   tblptrh
    tablrd  0, 1, tsp_temp1
    tlrld   0, tsp_temp1
    tlrld   1, tsp_temp2
    movfp   tblptrl, wreg
    movwf   tsp_ptr2_Lo
    movfp   tblptrh, wreg
840
    movwf   tsp_ptr2_Hi

    movfp   tsp_temp2, wreg
    cpfseq  chrom1Lo
    goto    test_chrom1Lo

    movfp   tsp_temp1, wreg
    movwf   chrom1Lo
    movfp   tsp_ptr1_Lo, wreg
    movwf   tblptrl
850
    movfp   tsp_ptr1_Hi, wreg
    movwf   tblptrh
    tlwt    0, chrom1Lo
    tablwt  1, 0, chrom1Hi
    movfp   PMX_PTR_HI, wreg
    movwf   tsp_ptr2_Hi
    movfp   PMX_PTR_LO, wreg
    movwf   tsp_ptr2_Lo
    goto    test_chrom1Lo

860 test_chrom1Hi_start
    incf   tsp_temp4, 1
    movfp   tsp_temp4, wreg
    cpfseq  cross_posLo
    goto    $+2
    return

    movfp   PMX_PTR_HI, wreg
    movwf   tsp_ptr2_Hi
    movfp   PMX_PTR_LO, wreg
870
    movwf   tsp_ptr2_Lo

    test_chrom1Hi
    movfp   tsp_ptr4_Lo, wreg
    cpfseq  tsp_ptr2_Lo
    goto    $+5
    movfp   tsp_ptr4_Hi, wreg
    cpfseq  tsp_ptr2_Hi
    goto    $+2
    goto    More_Tests

880
    movfp   tsp_ptr2_Lo, wreg
    movwf   tblptrl
    movfp   tsp_ptr2_Hi, wreg
    movwf   tblptrh
    tablrd  0, 1, tsp_temp1
    tlrld   0, tsp_temp1
    tlrld   1, tsp_temp2

```

```

      movfp   tblptrl, wreg
      movwf   tsp_ptr2_Lo
890      movfp   tblptrh, wreg
      movwf   tsp_ptr2_Hi

      movfp   tsp_temp2, wreg
      cpfseq  chrom1Hi
      goto    test_chrom1Hi

      movfp   tsp_temp1, wreg
      movwf   chrom1Hi
      movfp   tsp_ptr1_Lo, wreg
900      movwf   tblptrl
      movfp   tsp_ptr1_Hi, wreg
      movwf   tblptrh
      tlwt    1, chrom1Hi
      tablwt  0, 0, chrom1Lo
      movfp   PMX_PTR_HI, wreg
      movwf   tsp_ptr2_Hi
      movfp   PMX_PTR_LO, wreg
      movwf   tsp_ptr2_Lo
      goto    test_chrom1Hi
910
More_Tests
      incf    tsp_ptr1_Lo, 1
      clrf    wreg, 1
      addwfc  tsp_ptr1_Hi, 1
      incf    tsp_temp4, 1
      goto    PMX_LOOP_CHILD1

;*** Hilfsroutine : PMX-Korrekturen an Kind2 ausfuehren
PMX_Corrections2
920      clrf    tsp_temp4, 1
PMX_LOOP_CHILD12
      movfp   tsp_ptr1_Lo, wreg
      movwf   tblptrl
      movfp   tsp_ptr1_Hi, wreg
      movwf   tblptrh
      tablrd  0, 0, chrom1Lo
      tlrld  0, chrom1Lo
      tlrld  1, chrom1Hi

930      ;*** Testen, ob chrom1Lo oder chrom2Lo in den getauschten
      ;*** Datensatzen bereits vorkommen.
      movfp   tsp_temp4, wreg
      cpfseq  cross_posLo
      goto    $+2
      return

      movfp   PMX_PTR_HI, wreg
      movwf   tsp_ptr2_Hi
      movfp   PMX_PTR_LO, wreg
940      movwf   tsp_ptr2_Lo

test_chrom1Lo2
      movfp   tsp_ptr4_Lo, wreg
      cpfseq  tsp_ptr2_Lo
      goto    $+5
      movfp   tsp_ptr4_Hi, wreg
      cpfseq  tsp_ptr2_Hi
      goto    $+2
      goto    test_chrom1Hi_start2
950

      movfp   tsp_ptr2_Lo, wreg
      movwf   tblptrl
      movfp   tsp_ptr2_Hi, wreg
      movwf   tblptrh
      tablrd  0, 1, tsp_temp1
      tlrld  0, tsp_temp1
      tlrld  1, tsp_temp2
      movfp   tblptrl, wreg
      movwf   tsp_ptr2_Lo
960      movfp   tblptrh, wreg

```



```

        movwf    tsp_ptr2_Hi

        movfp    tsp_temp1, wreg
        cpfseq   chrom1Lo
        goto     test_chrom1Lo2

        movfp    tsp_temp2, wreg
        movwf    chrom1Lo
970      movfp    tsp_ptr1_Lo, wreg
        movwf    tblptrl
        movfp    tsp_ptr1_Hi, wreg
        movwf    tblptrh
        tlwt     0, chrom1Lo
        tablwt   1, 0, chrom1Hi
        movfp    PMX_PTR_HI, wreg
        movwf    tsp_ptr2_Hi
        movfp    PMX_PTR_LO, wreg
        movwf    tsp_ptr2_Lo
        goto     test_chrom1Lo2

980      test_chrom1Hi_start2
        incf     tsp_temp4, 1
        movfp    tsp_temp4, wreg
        cpfseq   cross_posLo
        goto     $+2
        return

        movfp    PMX_PTR_HI, wreg
990      movwf    tsp_ptr2_Hi
        movfp    PMX_PTR_LO, wreg
        movwf    tsp_ptr2_Lo

        test_chrom1Hi2
        movfp    tsp_ptr4_Lo, wreg
        cpfseq   tsp_ptr2_Lo
        goto     $+5
        movfp    tsp_ptr4_Hi, wreg
        cpfseq   tsp_ptr2_Hi
        goto     $+2
1000     goto     More_Tests2

        movfp    tsp_ptr2_Lo, wreg
        movwf    tblptrl
        movfp    tsp_ptr2_Hi, wreg
        movwf    tblptrh
        tablrd   0, 1, tsp_temp1
        tlrld    0, tsp_temp1
        tlrld    1, tsp_temp2
        movfp    tblptrl, wreg
1010     movwf    tsp_ptr2_Lo
        movfp    tblptrh, wreg
        movwf    tsp_ptr2_Hi

        movfp    tsp_temp1, wreg
        cpfseq   chrom1Hi
        goto     test_chrom1Hi2

        movfp    tsp_temp2, wreg
        movwf    chrom1Hi
1020     movfp    tsp_ptr1_Lo, wreg
        movwf    tblptrl
        movfp    tsp_ptr1_Hi, wreg
        movwf    tblptrh
        tlwt     1, chrom1Hi
        tablwt   0, 0, chrom1Lo
        movfp    PMX_PTR_HI, wreg
        movwf    tsp_ptr2_Hi
        movfp    PMX_PTR_LO, wreg
        movwf    tsp_ptr2_Lo
1030     goto     test_chrom1Hi2

        More_Tests2
        incf     tsp_ptr1_Lo, 1

```

```

    clrf    wreg, 1
    addwfc tsp_ptr1_Hi, 1
    incf   tsp_temp4, 1
    goto   PMX_LOOP_CHILD12
;*****
1040
;*****
;*** Funktion: Roulette_Wheel_Selection
;*** Job:      Fuehrt die ausgewaehlte Roulette-Wheel-Selection aus.
roulette_wheel_selection

    ;*** Berechnung von 24-Bit Zufallszahl MOD Fitsum.
    movlw  TEMP_PTR+3
    movwf  temp1                ; temp1 = Adresse, an die Zufallszahl
                                ;      geschrieben wird
1050    call   Random16
    movfp  RandLo, numerator24Lo
    movfp  RandHi, numerator24Mi
    call   Random16
    movfp  RandHi, numerator24Hi ; numerator24Lo/Mi/Hi =
                                ;      24-Bit Zufallszahl

    movfp  fitsum1, denominator24Lo
    movfp  fitsum2, wreg
    movwf  denominator24Mi
1060    movfp  fitsum3, wreg
    movwf  denominator24Hi      ; denominator24Lo/Mi/Hi = Fitsum1/2/3

    call   div24                ; temp10 bis temp12 = Zahl MOD Teiler
                                ;      = Zufallszahl z

    clrf   cum_sumLo, 1
    clrf   cum_sumMi, 1
    clrf   cum_sumHi, 1        ; cum_sumLo/Mi/Hi =
                                ;      Speicherung der Zwischensumme

1070    ifdef  IND_FIT_RESIDENT_
        movlw  FIT
        movwf  fsr0
        movwf  temp13          ; temp13 = Speicherung der Adresse
                                ;      der aktuellen Fitness
    else
        movfp  FIT_PTR_LO, tblptrl
        movfp  FIT_PTR_HI, tblptrh
    endif

1080    movlw  POP_SIZE
    movwf  temp22              ; temp22 = POP.SIZE = Schleifen-Zaehler
    clrf   temp21, 1          ; temp21 = Position im Indexblock

loop_roulette_max
    movlw  memptr1
    movwf  fsr1

    ifdef  IND_FIT_RESIDENT_
        movlr  bank1
        movfp  indirekt0, wreg
1090    movlr  bank0
        movwf  indirekt1
        incf   fsr0, 1
        incf   fsr1, 1
        movlr  bank1
        movfp  indirekt0, wreg
        movlr  bank0
        movwf  indirekt1
    else
        tablrd 0,0,dummy
1100    tlrld 0,indirekt1
        incf   fsr1, 1
        tablrd 1,1,indirekt1
    endif

    movlw  memptr1
    movwf  fsr0

```

```

movlw    TEMP_PTR+4
movwf    fsr1                ; fsr1 = Adresse der Zwischensumme
1110                                     ; = temp5 bis temp7

call     add16_24            ; temp1 bis temp4 =
                                     ; Fitness [i]+Zwischensumme

movpf    temp1,cum_sumLo
movpf    temp2,cum_sumMi
movpf    temp3,cum_sumHi    ; Zwischensumme+=Fitness [i],
                                     ; Zwischensumme aktualisiert

1120     ;*** Pruefen, ob Zwischensumme >= Zufallszahl z.
movlw    TEMP_PTR+9
movwf    temp1                ; temp1 = Adresse der Zufallszahl
                                     ; z = temp10 bis temp12
movwf    temp3                ; Zwischenspeicherung von temp1
movlw    TEMP_PTR+4
movwf    temp2                ; temp2 = Adresse der Zwischensumme

call     compare24

1130     movfp    temp3,wreg
subwf    temp1,0              ; wreg = temp1 - temp3
btfs    _zero                ; skip if wreg = 0
call     set_cnt              ; Hier gilt: temp1<>temp3
                                     ; --> Zwischensumme > z

incf     temp21,1            ; Inkrementieren des Indize-Speichers

ifdef    IND_FIT_RESIDENT_
incf     temp13,1
1140     incf     temp13,1
movfp    temp13,fsr0        ; fsr0 = Adresse der Fitness
                                     ; des naechsten Chromosoms
endif

decfsz   temp22,1
goto     loop_roulette_max

;*** temp1 = Index des ausgewaehlten Chromosoms.
movfp    temp21,temp1
1150     return
;*****

;*****
;*** Funktion: find_two_chromosoms
;*** Job:      Liefert zwei Indizes chrom_index1/2 fuer "tsp_crossover",
;***          die mittels Roulette-Wheel-Selection ermittelt werden.
find_two_chromosoms
call     roulette_wheel_selection
1160     movpf    temp1,chrom_index1
second_index
call     roulette_wheel_selection
movfp    temp1,wreg
cpfseq   chrom_index1
goto     second_index_ok
goto     second_index

second_index_ok
movpf    temp1,chrom_index2
1170     return
;*****

;*****
;*** Funktion: find_pos_city
;*** Job:      Bestimmen einer Zufallszahl zwischen 1 und NO_OF_CITIES.
;***          In cross_posLo wird die Zahl gespeichert.
find_pos_city
;*** Erzeugen einer Zufallszahl z mit Groesse 0 <= z < NO_OF_CITIES+1

```

```

1180     call    Random16
        movfp  RandLo, wreg
        movwf  numerator
        movlw  NO_OF_CITIES + 1
        movwf  denominator
        call   div8
        clrf  wreg, 1
        cpfst  remainder
        incf  remainder, 1           ; remainder=0 ausschliessen
1190     movfp  remainder, wreg
        movwf  cross_posLo
        return
;*****

;*****
;*** Funktion: Random100
;*** Job:      Bestimmen einer Zufallszahl zwischen 0 und 100.
;***          In cross_posLo wird die Zahl gespeichert.
Random100
1200     ;*** Erzeugen einer Zufallszahl z mit Groesse 0 <= z < 101
        call   Random16
        movfp  RandLo, wreg
        movwf  numerator
        movlw  H'65'
        movwf  denominator
        call   div8
        movfp  remainder, wreg
        movwf  cross_posLo
        return
1210 ;*****

```

## D.14 Funktionen zum Datenaustausch: kom.asm

```

;*****
;***          Routinen zur Kommunikation mit anderen PICs ***
;*** Autor:    Tobias Schubert ***
;*** Email:    schubert@informatik.uni-freiburg.de ***
;*** Datum:    25.09.1999 ***
;*** Datei-Name: kom.asm ***
;*****

10 ;*****
;*** Funktion: NEW_RESULT
;*** Job:      Datenaustausch mit anderen PICs.
NEW_RESULT
        CLRF  data_change_periode, 1 ; "Datentausch-Zaehler"

        CLRF  intsta, 1
        BSF  intsta, 0           ; Bit 0 von PORTA als Interrupt
        BCF  cpusta, 4          ; Interrupts zulassen

20     CALL  out_size           ; Parameter in den Ausgabeblock
        CLRF  temp1, 1         ; IRQ-Signal: $01 = neue Motorola-Daten
        CLRF  temp2, 1         ; temp2 = Daten vom Motorola

        MOVFP BEST_CHROM_PTR_LO, wreg
        MOVWF temp3
        MOVFP BEST_CHROM_PTR_HI, wreg
        MOVWF temp4

30     CALL  SET_TABLE_POINTER
        MOVLW 0xFE           ; $FE = Datenaustausch
        TABLWT 1, 0, wreg

BEST_CHROMO

```

```

CALL    MOTOROLA_WAITING

MOVFP   temp3, wreg
MOVWF   tblptrl
MOVFP   temp4, wreg
MOVWF   tblptrh
40

TABLRD  0, 0, temp1
TLRD    0, temp1
CALL    SET_TABLE_POINTER
MOVFP   temp1, wreg
TABLWT  1, 0, wreg
CLRF    temp1, 1
CALL    MOTOROLA_WAITING

MOVFP   temp3, wreg
MOVWF   tblptrl
MOVFP   temp4, wreg
MOVWF   tblptrh
50

TABLRD  1, 0, temp1
TLRD    1, temp1
CALL    SET_TABLE_POINTER
MOVFP   temp1, wreg
TABLWT  1, 0, wreg
CLRF    temp1, 1
60

MOVLW   B'00000001'
ADDWF   temp3, 1
CLRF    wreg, 1
ADDWFC  temp4, 1

MOVFP   CHROM_PTR_LO, wreg
CPFSEQ  temp3
GOTO    BEST_CHROMO
MOVFP   CHROM_PTR_HI, wreg
CPFSEQ  temp4
GOTO    BEST_CHROMO
70
CALL    MOTOROLA_WAITING

CLRF    temp1, 1
CALL    SET_TABLE_POINTER
MOVFP   bestfitHi, wreg
TABLWT  1, 0, wreg
CALL    MOTOROLA_WAITING

CLRF    temp1, 1
CALL    SET_TABLE_POINTER
MOVFP   bestfitLo, wreg
TABLWT  1, 0, wreg
CALL    MOTOROLA_WAITING
80

CLRF    temp1, 1
CALL    SET_TABLE_POINTER
MOVFP   generation_counterHi, wreg
TABLWT  1, 0, wreg
CALL    MOTOROLA_WAITING
90

CLRF    temp1, 1
CALL    SET_TABLE_POINTER
MOVFP   generation_counterMi, wreg
TABLWT  1, 0, wreg
CALL    MOTOROLA_WAITING

CLRF    temp1, 1
CALL    SET_TABLE_POINTER
MOVFP   generation_counterLo, wreg
TABLWT  1, 0, wreg
CALL    MOTOROLA_WAITING
100

CLRF    wreg, 1
CPFSEQ  temp2

```

```

        GOTO    GET_THE_NEW_FITNESS      ; Neues Chromosom und dessen Fitness empfangen

;*** Keine neuen Daten, PLD-Latch zuruecksetzen
110      CALL   SET_TABLE_POINTER
        CLRF   wreg, 1
        TABLWT 1, 0, wreg

;*** Auf das Start-Signal fuer die naechste Iteration warten
        CLRF   temp1, 1
        CALL   MOTOROLA_WAITING
        MOVFP  temp2, wreg
        ADDWF  RandLo, 1                ; Motorola-Seed
        CLRF   wreg, 1
120      ADDWFC RandHi, 1
        TABLWT 1, 0, wreg
        RETURN

;*** Fitness empfangen
GET_THE_NEW_FITNESS
        CALL   get_worst_index
        MOVWF  temp7                    ; = Index des schlechtesten Chromosomes

        CLRF   temp1, 1
130      CALL   SET_TABLE_POINTER
        CLRF   wreg, 1
        TABLWT 1, 0, wreg

        CALL   MOTOROLA_WAITING

        MOVFP  temp2, wreg
        MOVWF  temp6                    ; = High Byte der Fitness

        CLRF   temp1, 1
140      CALL   SET_TABLE_POINTER
        CLRF   wreg, 1
        TABLWT 1, 0, wreg

        CALL   MOTOROLA_WAITING

        MOVFP  temp2, wreg
        MOVWF  temp5                    ; = Low Byte der neuen Fitness
        MOVLW  0x20                      ; = Zeiger auf temp5
        MOVWF  fsr1
150      MOVFP  temp7, wreg
        CALL   insert_fitness

;*** Empfang des Chromosomes
        CALL   get_worst_chrom
        MOVFP  tblptrh, wreg
        MOVWF  temp4
        MOVFP  tblptrl, wreg
        MOVWF  temp3

160      CLRF   temp5, 1
        CLRF   temp6, 1

GET_THE_NEW_CHROMOSOME
        CLRF   temp1, 1
        CALL   SET_TABLE_POINTER
        CLRF   wreg, 1
        TABLWT 1, 0, wreg

        CALL   MOTOROLA_WAITING
170      MOVFP  temp4, wreg
        MOVWF  tblptrh
        MOVFP  temp3, wreg
        MOVWF  tblptrl
        TABLWT 0, 0, temp2

        CLRF   temp1, 1
        CALL   SET_TABLE_POINTER
        CLRF   wreg, 1

```

```

180     TABLWT 1, 0, wreg

        CALL  MOTOROLA_WAITING

        MOVFP temp4, wreg
        MOVWF tblptrh
        MOVFP temp3, wreg
        MOVWF tblptrl
        TABLWT 1, 0, temp2

190     MOVLW B'00000001'
        ADDWF temp3, 1
        CLRF  wreg, 1
        ADDWFC temp4, 1

        MOVLW B'00010000'
        ADDWF temp5, 1
        CLRF  wreg, 1
        ADDWFC temp6, 1

200     MOVFP  chromosom_size_hi, wreg
        CPFSGT temp6
        GOTO  $+2
        GOTO  CALCULATE_ALL_THE_REST
        MOVFP  chromosom_size_hi, wreg
        CPFSEQ temp6
        GOTO  GET_THE_NEW_CHROMOSOME
        MOVFP  chromosom_size_lo, wreg
        CPFSLT temp5
        GOTO  CALCULATE_ALL_THE_REST
210     GOTO  GET_THE_NEW_CHROMOSOME

CALCULATE_ALL_THE_REST

;*** Auf das Start-Signal fuer die naechste Iteration warten
        CLRF  temp1, 1
        CALL  MOTOROLA_WAITING
        MOVFP temp2, wreg
        ADDWF RandLo, 1           ; Motorola-Seed
        CLRF  wreg, 1
220     ADDWFC RandHi, 1
        TABLWT 1, 0, wreg

        CALL  sum_of_fitness      ; Noetig fuer "Roulette-Wheel-Selection"
        CALL  index_sort         ; Neusortierung der gesamten Population
        RETURN

;*****

;*****
230 ;*** Funktion: SET_TABLE_POINTER
;*** Job:      "Table Pointer" fuer Datenuebergabe vorbereiten
SET_TABLE_POINTER
        MOVLW H'10'
        MOVWF tblptrh
        CLRF  tblptrl, 1
        RETURN

;*****

240 ;*****
;*** Funktion: MOTOROLA_WAITING
;*** Job:      Warten auf Motorola-Signal/-Daten
MOTOROLA_WAITING
        MOVLW B'00000001'
        CPSEQ temp1
        GOTO  MOTOROLA_WAITING
        RETURN

;*****

```

## D.15 Übergabe der besten Lösung: bestres.asm

```

*****
***      Beste Loesung an den Motorola schicken      ***
*** Autor:      Tobias Schubert                      ***
*** EMail:      schubert@informatik.uni-freiburg.de  ***
*** Datum:      04.10.1999                          ***
*** Datei-Name: bestres.a                          ***
*****

10 *****
*** Funktion:  SEND_BEST_RESULTS
*** Job:       Beste Loesung der genetischen Anwendung an den Motorola schicken.
***
SEND_BEST_RESULTS
    CLRF    temp1, 1
    CALL   SET_TABLE_POINTER
    MOVLW  H'FF' ; $FF->"Signal", um beste Loesung zu schicken
    TABLWT 1, 0, wreg
    CALL   MOTOROLA_WAITING

20
*** 1. Schritt: Anzahl benoetigter Generationen
    CLRF    temp1, 1
    CALL   SET_TABLE_POINTER
    MOVFP  generation_counterHi, wreg
    TABLWT 1, 0, wreg
    CALL   MOTOROLA_WAITING

    CLRF    temp1, 1
    CALL   SET_TABLE_POINTER
30 MOVFP  generation_counterMi, wreg
    TABLWT 1, 0, wreg
    CALL   MOTOROLA_WAITING

    CLRF    temp1, 1
    CALL   SET_TABLE_POINTER
    MOVFP  generation_counterLo, wreg
    TABLWT 1, 0, wreg
    CALL   MOTOROLA_WAITING

40 *** 2. Schritt: Anzahl "neuer" Chromosome pro Generation
    CLRF    temp1, 1
    CALL   SET_TABLE_POINTER
    MOVFP  number_of_children, wreg
    TABLWT 1, 0, wreg
    CALL   MOTOROLA_WAITING

*** 3. Schritt: Groesse der Population
    CLRF    temp1, 1
    CALL   SET_TABLE_POINTER
50 MOVFP  population_size, wreg
    TABLWT 1, 0, wreg
    CALL   MOTOROLA_WAITING

*** 4. Schritt: Groesse der Chromosome
    CLRF    temp1, 1
    CALL   SET_TABLE_POINTER
    MOVFP  chromosom_size_hi, wreg
    TABLWT 1, 0, wreg
    CALL   MOTOROLA_WAITING

60
    CLRF    temp1, 1
    CALL   SET_TABLE_POINTER
    MOVFP  chromosom_size_lo, wreg
    TABLWT 1, 0, wreg
    CALL   MOTOROLA_WAITING

*** 5. Schritt: Fitness des besten Chromosomes
70
    CLRF    temp1, 1
    CALL   SET_TABLE_POINTER

```



```

MOVFP bestfitHi, wreg
TABLWT 1, 0, wreg
CALL MOTOROLA_WAITING

CLRF temp1, 1
CALL SET_TABLE_POINTER
MOVFP bestfitLo, wreg
TABLWT 1, 0, wreg
CALL MOTOROLA_WAITING
80
CLRF temp1, 1
CALL SET_TABLE_POINTER
MOVFP dist_remainder, wreg
TABLWT 1, 0, wreg

*** 6. Schritt: Das beste Chromosom
MOVFP BEST_CHROM_PTR_LO, wreg
MOVWF temp7
MOVFP BEST_CHROM_PTR_HI, wreg
90 MOVWF temp8

CHROMO_LOOP
CALL MOTOROLA_WAITING

MOVFP temp7, wreg
MOVWF tblptrl
MOVFP temp8, wreg
MOVWF tblptrh

100 TABLRD 0, 0, temp10
TLRD 0, temp10

CLRF temp1, 1
CALL SET_TABLE_POINTER
MOVFP temp10, wreg
TABLWT 1, 0, wreg
CALL MOTOROLA_WAITING

MOVFP temp7, wreg
110 MOVWF tblptrl
MOVFP temp8, wreg
MOVWF tblptrh

TABLRD 1, 0, temp10
TLRD 1, temp10

CLRF temp1, 1
CALL SET_TABLE_POINTER
MOVFP temp10, wreg
120 TABLWT 1, 0, wreg

MOVLW H'01'
ADDWF temp7, 1
CLRF wreg, 1
ADDWFC temp8, 1

MOVFP CHROM_PTR_LO, wreg
CPFSEQ temp7
GOTO CHROMO_LOOP
130 MOVFP CHROM_PTR_HI, wreg
CPFSEQ temp8
GOTO CHROMO_LOOP

*** 7. Schritt: PLD-Register wieder zuruecksetzen mit 0-Vektor
CALL MOTOROLA_WAITING

CLRF temp1, 1
CALL SET_TABLE_POINTER
clrf wreg, 1
140 TABLWT 1, 0, wreg
RETURN

***
*****

```

## D.16 Problemspezifische Fitneßfunktion: tspfit.asm

```

;*****
;***      Fitness-Funktion fuer das TSP-Problem      ***
;*** Autor:      Tobias Schubert                      ***
;*** EMail:      schubert@informatik.uni-freiburg.de ***
;*** Datum:      22.10.1999                          ***
;*** Datei-Name: tspfit.asm                          ***
;*****

10 ;*****
;*** Funktion:  compute_tsp_fitness
;*** Job:       Bestimmen des Fitness-Wertes eines Chromosomes
;***           bzw. einer TSP-Route mithilfe der euklidischen
;***           Distanz  $D = \sqrt{(x1-x2)^2 + (y1-y2)^2}$ .
compute_tsp_fitness
    clrf    tsp_fit_Lo, 1
    clrf    tsp_fit_Hi, 1
    clrf    dist_remainder, 1

20     call   get_indiv          ; tblptrl/h = Adresse von Chromosom
                                   ; mit Index wreg

compute_tsp_fitness_start2
    tablrd  0, 0, start_city      ; Ausgangsstadt der Route lesen
    tlrd    0, start_city

    clrf    tsp_temp5, 1

city_loop
30     incf   tsp_temp5, 1        ; Staedtezaehler

;*** Staedte-ID lesen .
    tablrd  0, 1, next_city1
    tlrd    0, next_city1
    tlrd    1, next_city2

;*** Berechne Entfernung zwischen next_city1 und next_city2 .
    call    compute_distance

;*** Ende der NO_OF_CITIES-vielen Staedte?
40     movlw  NO_OF_CITIES/2
    cpfseq  tsp_temp5
    goto    $+2                   ; Auslassen, falls loop_reg2 = POP_SIZE
    goto    $+5                   ; Entfernung zum Startpkt. noch addieren

    tablrd  0, 0, next_city1
    tlrd    0, next_city1
    call    compute_distance
    goto    city_loop

50     movfp  start_city, wreg
    movwf   next_city1
    call    compute_distance

    movfp   tsp_fit_Lo, wreg
    movwf   tsp_temp1
    movlw   H'FF'
    movwf   tsp_fit_Lo
    movfp   tsp_temp1, wreg
    subwf   tsp_fit_Lo, 1

60     movfp  tsp_fit_Hi, wreg
    movwf   tsp_temp1
    movlw   H'FF'
    movwf   tsp_fit_Hi
    movfp   tsp_temp1, wreg
    subwf   tsp_fit_Hi, 1
    return

;*****
70

```

```

;*****
*** Funktion: compute_distance
*** Job:      Bestimme Entfernung zwischen next_city1 und
***          next_city2 mithilfe der zu Beginn erzeugten
***          Diagonal-Matrix.
compute_distance
    ;*** Aktuellen Zeiger von "compute_tsp_fitness" speichern.
    movfp   tblptrl, wreg
    movwf   tmp_ptr_Lo
80    movfp   tblptrh, wreg
    movwf   tmp_ptr_Hi

    movfp   PP_PTR_LO, wreg
    movwf   tblptrl
    movfp   PP_PTR_HI, wreg
    movwf   tblptrh

    movfp   next_city1, wreg
    cpfsgt  next_city2
90    goto    $+4                ; Skip, if next_city2 > next_city1
    movfp   next_city1, wreg    ; next_city2 > next_city1
    movwf   pp1
    goto    $+3
    movfp   next_city2, wreg    ; next_ciyt2 =< next_city1
    movwf   pp1

    ;*** pp1 enthaelt kleineren Index beider Staedte.
    movlw   NO_OF_CITIES-1
100    movwf   pp2

    movlw   H'01'
    cpfseq  pp1
    goto    $+02
    goto    $+0C

    clrf    tsp_temp6, 1
address_hi_loop
    movfp   pp2, wreg
110    addwf  tblptrl, 1
    clrf    wreg, 1
    addwfc  tblptrh, 1

    decf    pp2, 1

    incf    tsp_temp6, 1
    movfp   pp1, wreg
    decf    wreg, 1
    cpfseq  tsp_temp6
120    goto    address_hi_loop

    movfp   next_city1, wreg
    cpfsgt  next_city2
    goto    $+6                ; Skip, if next_city2 > next_city1
    movfp   next_city2, wreg    ; next_city2 > next_city1
    movwf   pp1
    movfp   next_city1, wreg
    subwf   pp1, 1
    goto    $+5
    movfp   next_city1, wreg    ; next_ciyt2 =< next_city1
130    movwf   pp1
    movfp   next_city2, wreg
    subwf   pp1, 1

    movfp   pp1, wreg
    decf    wreg, 1
    addwf  tblptrl, 1
    clrf    wreg, 1
    addwfc  tblptrh, 1

140    ;*** Distanz auslesen.
    tablrd 0, 0, pp1
    tlrld  0, pp1                ; "Vorkommastellen"
    tlrld  1, pp2                ; "Nachkommastellen"

```

```

    movfp    pp2, wreg
    addwfc   dist_remainder, 1
    btfsc    alusta, 0                ; C=1, d.h. Nachkommastellen >= 1 ?
    goto     $+2                      ; Skip, if Carry = 0
    goto     $+4                      ; Nachkommastellen =< 1.000
150
    incf     tsp_fit_Lo, 1
    clrf     wreg, 1
    addwfc   tsp_fit_Hi, 1

    movfp    pp1, wreg
    addwfc   tsp_fit_Lo, 1
    clrf     wreg, 1
    addwfc   tsp_fit_Hi, 1

160    ;*** Urspruengliche Zeiger wieder herstellen .
    movfp    tmp_ptr_Lo, wreg
    movwf    tblptrl
    movfp    tmp_ptr_Hi, wreg
    movwf    tblptrh
    return
;*****

;*****
170 ;*** Funktion: preprocessing
;*** Job:      Bestimme Entfernung zwischen allen Staedten und
;***          speichere die Ergebnisse in einer Matrix.
preprocessing
;*** Zeiger auf die "Matrix" initialisieren .
    movlw    H'5D'
    movwf    tblptrh
    movwf    PP_PTR_HI
    movlw    H'AB'
    movwf    tblptrl
180    movwf    PP_PTR_LO

;*** Entfernung zwischen je 2 Staedten berechnen .
    movlw    H'01'
    movwf    pp1
next_city1_loop
    movfp    pp1, wreg
    movwf    next_city1
    incf     wreg, 1
    movwf    pp2
190 next_city2_loop
    movfp    pp2, wreg
    movwf    next_city2

;*** Berechne Strecke zwischen next_city1 und next_city2 .
    clrf     tsp_fit_Lo, 1
    clrf     tsp_fit_Hi, 1
    clrf     dist_remainder, 1
    call     pp_distance

200 ;*** Berechnete Strecke speichern .
    tlwt     0, tsp_fit_Lo            ; "Vorkommastellen"
    tablwt   1, 1, dist_remainder    ; Nachkommastellen

    incf     pp2, 1
    movlw    NO_OF_CITIES+1
    cpfseq   pp2
    goto     next_city2_loop        ; Skip, if pp2 = NO_OF_CITIES+1

    incf     pp1, 1
210    movlw    NO_OF_CITIES
    cpfseq   pp1
    goto     next_city1_loop        ; Skip, if pp1 = NO_OF_CITIES

    return
;*****

```

```

;*****
*** Funktion:  pp_distance
220 *** Job:    Bestimme Entfernung zwischen next_city1 und
***           next_city2 mithilfe der euklidischen
***           Distanz  $D = \sqrt{(x1-x2)^2 + (y1-y2)^2}$  und
***           addiere das Ergebnis zu tsp_fit.Lo/Hi.
***           (8 binaere Nachkommastellen)
pp_distance
*** X-Koordinaten aus Tabelle auslesen.
movfp  next_city1, wreg
decf   wreg, 1
call   TABLE_OF_X_KOORD
230 movwf  tsp_temp1
movfp  next_city2, wreg
decf   wreg, 1
call   TABLE_OF_X_KOORD
movwf  tsp_temp2

*** Berechne  $tsp\_temp1 = \text{abs}(tsp\_temp1 - tsp\_temp2)$ .
movfp  tsp_temp1, wreg
cpfslt tsp_temp2
240 call   change_tsp_temp1_tsp_temp2      ; skip, if temp2<temp1
movfp  tsp_temp2, wreg
subwf  tsp_temp1, 1

*** Berechne  $x*x$  und speichere das Ergebnis in distanceLo/Hi.
clrf   distanceLo, 1
clrf   distanceHi, 1
movfp  tsp_temp1, wreg
mulwf  tsp_temp1
movfp  prodLo, wreg
250 movwf  distanceLo
movfp  prodHi, wreg
movwf  distanceHi

*** Y-Koordinaten aus Tabelle auslesen.
movfp  next_city1, wreg
decf   wreg, 1
call   TABLE_OF_Y_KOORD
movwf  tsp_temp1
movfp  next_city2, wreg
260 decf   wreg, 1
call   TABLE_OF_Y_KOORD
movwf  tsp_temp2

*** Berechne  $tsp\_temp1 = \text{abs}(tsp\_temp1 - tsp\_temp2)$ .
movfp  tsp_temp1, wreg
cpfslt tsp_temp2
call   change_tsp_temp1_tsp_temp2      ; skip, if temp2<temp1
270 movfp  tsp_temp2, wreg
subwf  tsp_temp1, 1

*** Berechne  $y*y$  und addiere das Ergebnis zu distanceLo/Hi.
movfp  tsp_temp1, wreg
mulwf  tsp_temp1
movfp  prodLo, wreg
addwf  distanceLo, 1
clrf   wreg, 1
addwfc distanceHi, 1
movfp  prodHi, wreg
280 addwf  distanceHi, 1

*** Zur Wurzel-Berechnung distanceLo/Hi nach dist_tmpLo/Mi/Hi/SHi
*** kopieren und mit 65536 multiplizieren, da  $\sqrt{65536}=256$ , was
*** dann bewirkt, dass Bit0..7 acht binaere Nachkommastellen sind.
clrf   dist_tmpSHi, 1
clrf   dist_tmpHi, 1
movfp  distanceHi, wreg
movwf  dist_tmpMi
movfp  distanceLo, wreg
movwf  dist_tmpLo

```

```

290      ;*** Multiplikation mit 65536 bedeutet 16 Links-Shifts (65536 = 2^16).
      clr  tsp_temp6, 1
shift_loop
      rlc  dist_tmpLo, 1
      rlc  dist_tmpMi, 1
      rlc  dist_tmpHi, 1
      rlc  dist_tmpSHi, 1
      bcf  alusta, 0
      inc  tsp_temp6, 1
      movlw D'16'
300     cpfseq tsp_temp6
      goto shift_loop

      ;*** Wurzel von dist_tmpLo/Mi/Hi/SHi berechnen mit folgender Iterations-
      ;*** formel:  $x(i+1) = 0.5 * (x(i) + dist\_tmp/x(i))$ .
      ;*** Startwert: 1. Abbruch, falls  $x(i+1) = x(i)$  oder nach $FF Iterationen.
      ;*** x wird in sqrtLo/Mi/Hi/SHi gespeichert.
      clr  tsp_temp6, 1          ; Zaehler
      clr  sqrtSHi, 1
      clr  sqrtHi, 1
310     clr  sqrtMi, 1
      movlw H'01'
      movwf sqrtLo

Sqrt_Loop
      movfp sqrtSHi, wreg
      movwf old_sqrtSHi
      movfp sqrtHi, wreg
      movwf old_sqrtHi
      movfp sqrtMi, wreg
320     movwf old_sqrtMi
      movfp sqrtLo, wreg
      movwf old_sqrtLo

      ;*** Berechne dist_tmp/x(i).
      movfp dist_tmpLo, wreg
      movwf numerator32Lo
      movfp dist_tmpMi, wreg
      movwf numerator32Mi1
      movfp dist_tmpHi, wreg
330     movwf numerator32Mi2
      movfp dist_tmpSHi, wreg
      movwf numerator32Hi

      movfp sqrtSHi, wreg
      movwf denominator32Hi
      movfp sqrtHi, wreg
      movwf denominator32Mi2
      movfp sqrtMi, wreg
      movwf denominator32Mi1
340     movfp sqrtLo, wreg
      movwf denominator32Lo
      call div32

      ;*** Berechne  $x(i) + dist\_tmp/x(i)$ .
      movfp sqrtLo, wreg
      addwf quotient32Lo, 1
      clr  wreg, 1
      addwfc quotient32Mi1, 1
      movfp sqrtMi, wreg
350     addwf quotient32Mi1, 1
      clr  wreg, 1
      addwfc quotient32Mi2, 1
      movfp sqrtHi, wreg
      addwf quotient32Mi2, 1
      clr  wreg, 1
      addwfc quotient32Hi, 1
      movfp sqrtSHi, wreg
      addwf quotient32Hi, 1

360     ;*** Berechne  $x(i+1) = 0.5 * (x(i) + dist\_tmp/x(i))$ .
      rrcf  quotient32Hi, 1
      rrcf  quotient32Mi2, 1

```

```

    rrcf    quotient32Mi1, 1
    rrcf    quotient32Lo, 1

    movfp   quotient32Hi, wreg
    movwf   sqrtSHi
    movfp   quotient32Mi2, wreg
    movwf   sqrtHi
370      movfp   quotient32Mi1, wreg
    movwf   sqrtMi
    movfp   quotient32Lo, wreg
    movwf   sqrtLo

    ;*** Weitere Iterationen (maximal 256)?
    incf    tsp_temp6, 1
    clrf    wreg, 1
    cpfseq  tsp_temp6
    goto    $+02                ; Skip, if tsp_temp6 = H'FF'
380      goto    $+0D

    movfp   old_sqrtSHi, wreg
    cpfseq  sqrtSHi
    goto    Sqrt_Loop          ; Skip, if old_sqrtSHi = sqrtSHi
    movfp   old_sqrtHi, wreg
    cpfseq  sqrtHi
    goto    Sqrt_Loop          ; Skip, if old_sqrtHi = sqrtHi
    movfp   old_sqrtMi, wreg
    cpfseq  sqrtMi
390      goto    Sqrt_Loop          ; Skip, if old_sqrtMi = sqrtMi
    movfp   old_sqrtLo, wreg
    cpfseq  sqrtLo
    goto    Sqrt_Loop          ; Skip, if old_sqrtLo = sqrtLo

    ;*** Fitness der Route aktualisieren (zuerst die 8 Nachkomma-Stellen).
    movfp   sqrtLo, wreg
    addwf   dist_remainder, 1
    btfscc  alusta, 0          ; C=1, d.h. Nachkommastellen >= 1 ?
    goto    $+2                ; Skip, if Carry = 0
400      goto    $+4                ; Nachkommastellen =< 1.000

    incf    tsp_fit_Lo, 1
    clrf    wreg, 1
    addwfc  tsp_fit_Hi, 1

    clrf    tsp_temp6, 1
backshift_loop
    rrcf    sqrtSHi, 1
410      rrcf    sqrtHi, 1
    rrcf    sqrtMi, 1
    rrcf    sqrtLo, 1
    bcf     alusta, 0
    incf    tsp_temp6, 1
    movlw   D'8'
    cpfseq  tsp_temp6
    goto    backshift_loop

    movfp   sqrtLo, wreg
    addwf   tsp_fit_Lo, 1
420      clrf    wreg, 1
    addwfc  tsp_fit_Hi, 1
    movfp   sqrtMi, wreg
    addwf   tsp_fit_Hi, 1
    return

;*** Hilfsfunktion :
change_tsp_temp1_tsp_temp2
    movfp   tsp_temp1, wreg
    movwf   tsp_temp3
430      movfp   tsp_temp2, wreg
    movwf   tsp_temp1
    movfp   tsp_temp3, wreg
    movwf   tsp_temp2
    return
;*****

```

## D.17 Hilfsfunktionen der Operatoren: initops.asm

```

;*****
;***      Genetische Operatoren einleiten      ***
;*** Autor:      Tobias Schubert                ***
;*** EMail:     schubert@informatik.uni-freiburg.de ***
;*** Datum:     18.10.1999                    ***
;*** Datei-Name: initops.asm                  ***
;*****

10 ;*****
;*** Fitness der gesamten Population bestimmen:
compute_new_fitness
    movlw    H'01'
    movwf    loop_reg4                ; Chromosomen-Zaehler
first_fitness
    movfp    loop_reg4, wreg          ; Bestimme Fitness von Chromo. mit Index wreg
    call     compute_tsp_fitness      ; Bestimmen der Fitness der akt. TSP-Route
    movlw    TSP_FITNESS_PTR
    movwf    fsr1                    ; fsr1 = Adresse des einzufuegenden Fitnesswertes
20    movfp    loop_reg4, wreg          ; wreg = Index des akt. Chromosomes
    call     insert_fitness           ; Fitness aktualisieren
    incf     loop_reg4, 1
    movlw    POP_SIZE
    cpfsgt   loop_reg4
    goto     first_fitness            ; naechstes Chromosom bewerten
    return
;*****

30 ;*****
;*** PMX-Crossover:
make_crossover
    call     find_two_chromosoms      ; Zwei Elternteile bestimmen
    call     tsp_crossover             ; Crossover-Operation
    return
;*****

;*****
40 ;*** Greedy-Crossover:
make_greedy_crossover
    call     find_two_chromosoms      ; Zwei Elternteile bestimmen
    call     greedy_crossover         ; Crossover-Operation
    return
;*****

;*****
;*** Mutation:
50 make_mutation
    ;*** Geeignetes Chromosom auswaehlen
    call     roulette_wheel_selection

    movpf    temp1, wreg              ; temp1 = wreg = Index obiges Chromosom
    movwf    new_child_index
    call     get_indiv                ; tblptr1/h = Adresse von Chromosom
                                        ; mit Index wreg

    movfp    tblptrh, wreg
    movwf    tsp_ptr1_Hi
60    movfp    tblptrl, wreg
    movwf    tsp_ptr1_Lo
    movfp    children_counter, wreg
    incf     wreg, 1
    movwf    no_of_child
    call     get_child                ; tblptr1/h = adrLo/Hi = Adresse des Kindes
    movfp    tblptrh, wreg
    movwf    tsp_ptr3_Hi
    movwf    tsp_ptr2_Hi
    movfp    tblptrl, wreg
70    movwf    tsp_ptr3_Lo

```



```

    movwf    tsp_ptr2_Lo

    ;*** Chromosom an den Platz des Kindes kopieren.
    call    Data_Copy

    call    tsp_mutation          ; Mutation ausfuehren
    return
;*****
80 ;*****
;*** Lokale Verbesserung eines Chromosomes:
make_local_improvement
    ;*** Geeignetes Chromosom auswaehlen
    call    roulette_wheel_selection

    movfp   temp1, wreg          ; temp1 = wreg = Index obiges Chromosom
    movwf   new_child_index
    call    get_indiv           ; tblptrl/h = Adresse von Chromosom
90 ; mit Index wreg

    movfp   tblptrh, wreg
    movwf   tsp_ptr1_Hi
    movfp   tblptrl, wreg
    movwf   tsp_ptr1_Lo
    movfp   children_counter, wreg
    incf   wreg, 1
    movwf   no_of_child
    call    get_child          ; tblptrl/h = adrLo/Hi = Adresse des Kindes
100
    movfp   tblptrh, wreg
    movwf   tsp_ptr2_Hi
    movwf   tsp_ptr3_Hi
    movfp   tblptrl, wreg
    movwf   tsp_ptr2_Lo
    movwf   tsp_ptr3_Lo

    ;*** Chromosom an den Platz des Kindes kopieren.
    call    Data_Copy

110
    movfp   tsp_ptr3_Hi, wreg
    movwf   tsp_ptr1_Hi
    movfp   tsp_ptr3_Lo, wreg
    movwf   tsp_ptr1_Lo

    clrf   loop_reg3, 1        ; interner Zaehler
Find4opt_Loop
    call    find4opt          ; lokale Verbesserung
    incf   tsp_ptr1_Lo, 1
    clrf   wreg, 1
    addwfc tsp_ptr1_Hi, 1
120
    incf   loop_reg3, 1
    movlw  SIZE/4
    cpfseq loop_reg3
    goto   Find4opt_Loop
    return
;*****

;*****
;*** Abbruchbedingung pruefen: Hat sich die Fitness innerhalb
130 ;*** einer bestimmten Anzahl von Generationen verbessert?
Improve_Test
    movlr   bank0
    incf   improve_fitness_lo, 1 ; "Alter" des aktuellen besten Chromosomes
    clrf   wreg, 1
    addwfc improve_fitness_hi, 1

    movfp   bestfitHi, wreg
    cpfslt  best_fit_old_hi
    goto    SECOND_TST        ; best_fit_old_hi = bestfithi
140
    clrf   improve_fitness_hi, 1
    clrf   improve_fitness_lo, 1
    movfp   bestfitHi, wreg
    movwf   best_fit_old_hi

```

```

    movfp    bestfitLo, wreg
    movwf    best_fit_old_lo
    movfp    dist_remainder, wreg
    movwf    best_old_remainder
    goto     gen_alg_loop

150 SECOND_TST
    movfp    bestfitLo, wreg
    cpfslt   best_fit_old_lo
    goto     THIRD_TST           ; best_fit_old_lo = bestfitlo
    clrf     improve_fitness_hi, 1
    clrf     improve_fitness_lo, 1
    movfp    bestfitHi, wreg
    movwf    best_fit_old_hi
    movfp    bestfitLo, wreg
    movwf    best_fit_old_lo
160    movfp    dist_remainder, wreg
    movwf    best_old_remainder
    goto     gen_alg_loop

    THIRD_TST
    movfp    dist_remainder, wreg
    cpfslt   best_old_remainder
    goto     FOURTH_TST        ; best_old_remainder = dist_remainder
    clrf     improve_fitness_hi, 1
    clrf     improve_fitness_lo, 1
170    movfp    bestfitHi, wreg
    movwf    best_fit_old_hi
    movfp    bestfitLo, wreg
    movwf    best_fit_old_lo
    movfp    dist_remainder, wreg
    movwf    best_old_remainder
    goto     gen_alg_loop

    FOURTH_TST
180    movlw   IMP_G_HI
    cpfseq   improve_fitness_hi
    goto     gen_alg_loop       ; improve_fitness_hi < IMP_G_HI
    movlw   IMP_G_LO           ; improve_fitness_hi = IMP_G_HI
    cpfseq   improve_fitness_lo
    goto     gen_alg_loop       ; improve_fitness_lo < IMP_G_LO
    goto     end_gen_alg       ; Abbruchbedingung erfuehlt
;*****

```

# Anhang E

## Programm-Datei zum Threshold-Accepting-Algorithmus

```
/* Heuristisches Loesen des TSP-Problems */
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <math.h>

/* Anzahl Staedte */
int no_of_cities;

/* Bestes Ergebnis der besten Route */
10 float distance;

/* Beste Route */
int best_route[253];

/* Koordinaten der Staedte */
int x[253], y[253];

/* Aktuelle Route */
int akt_route[253];
20

/* Aktuelle Distanz */
float akt_distance;

/* Anzahl Iterationen, Threshold */
int iteration;
float threshold;

/* Mutations-Positionen: */
int pos1, pos2, tmp;
30

/* Schleifen-Variablen */
int i;

/* Hauptprogramm: */
int main(void)
{
    printf("\n\nHeuristische TSP-Berechnung: \n\n");
    printf("_Wieviele _Staedte: _");
    scanf("%d", &no_of_cities);
    printf("\n");
    40 for(i=1; i<no_of_cities +1; i=i+1)
        {
            printf("_X-Koordinate _von _Stadt_%d: _", i);
            scanf("%d", &x[i]);
        }
    printf("\n");
    for(i=1; i<no_of_cities +1; i=i+1)
        {
            50 printf("_Y-Koordinate _von _Stadt_%d: _", i);
            scanf("%d", &y[i]);
```

```

    }

    /* Start-Route festlegen */
    for (i=1; i<no_of_cities +1; i=i+1) { best_route [i] = i;}

    /* Start-Distanz bestimmen */
    distance = 0.0;
    for (i=2; i<no_of_cities +1; i=i+1)
60      {
          distance = distance + sqrt( (x[i]-x[i-1])*(x[i]-x[i-1])
                                     +(y[i]-y[i-1])*(y[i]-y[i-1]) );
        }
    distance = distance + sqrt( (x[1]-x[no_of_cities])*(x[1]-x[no_of_cities])
                               +(y[1]-y[no_of_cities])*(y[1]-y[no_of_cities]) );

    iteration = 0;
    threshold = 0.005 * distance;
    while(iteration<250000)
    {
70      iteration = iteration+1;
        for (i=1; i<no_of_cities +1; i=i+1) { akt_route [i] = best_route [i];}
        pos1 = 0;
        pos2 = 0;
        while(pos1 == 0 || pos1 == no_of_cities+1)
        {
            pos1 = random() % no_of_cities+1;
        }
        while(pos2 == 0 || pos2 == no_of_cities+1 || pos2 == pos1)
        {
80          pos2 = random() % no_of_cities+1;
        }

        tmp = akt_route[pos1];
        akt_route [pos1] = akt_route [pos2];
        akt_route [pos2] = tmp;
        akt_distance = 0.0;
        for (i=2; i<no_of_cities +1; i=i+1)
        {
90          akt_distance = akt_distance +
                        sqrt( (x[akt_route [i]]-x[akt_route [i-1]])
                              *(x[akt_route [i]]-x[akt_route [i-1]])
                              +(y[akt_route [i]]-y[akt_route [i-1]])
                              *(y[akt_route [i]]-y[akt_route [i-1]]) );
        }

        akt_distance = akt_distance +
                        sqrt( (x[akt_route [1]]-x[akt_route [no_of_cities]])
                              *(x[akt_route [1]]-x[akt_route [no_of_cities]])
                              +(y[akt_route [1]]-y[akt_route [no_of_cities]])
                              *(y[akt_route [1]]-y[akt_route [no_of_cities]]) );

100      if(akt_distance < distance+threshold)
        {
            iteration = 0;
            if(threshold > 0) {threshold = threshold - 0.002;}
            else {threshold = 0.0;}
            distance = akt_distance;
            for (i=1; i<no_of_cities +1; i=i+1)
                {best_route [i] = akt_route [i];}
            printf ("\n_Aktuelle_Loesung :_%09.3f, ", distance);
            printf ("Momentaner_Threshold =_%09.3f", threshold);
110          }
        }

    printf ("\n_Beste_Loesung :_%09.3f\n", distance);
    printf ("_Beste_Route :_");
    for(i=1; i<no_of_cities +1; i=i+1) { printf (" %d", best_route [i]);}
    printf ("\n\n");
    getchar (); getchar ();
    return 0;
}

```

# Anhang F

## Inhalt der CD-ROM

Abschliessend ist an dieser Stelle eine CD-ROM beigelegt, die alle vorgestellten Programme, Entwicklungs- und Programmier-Tools enthält.

Abbildung F.1 zeigt schematisch die Verzeichnisstruktur, für genauere Informationen zu den einzelnen Ordnern und Programmen sei auf die *README*-Datei im Ursprungsverzeichnis der CD-ROM verwiesen.

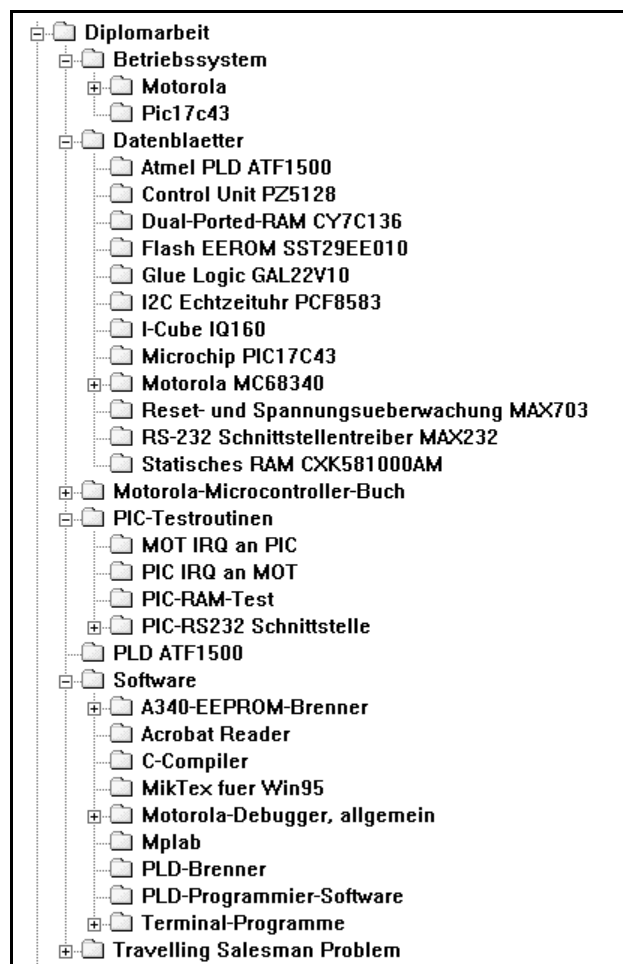


Abbildung F.1: Verzeichnisstruktur der CD-ROM